? t s3/3

3/3/1 **Links**

Derwent WPI

(c) 2007 The Thomson Corporation. All rights reserved.

0012348951 Drawing available
WPI Acc no: 2002-291314/200233
Related WPI Acc No: 2004-794218
XRPX Acc No: N2002-227456

Packet communication apparatus e.g. LAN switch, has state managers which receive directive packets to change state of network interfaces for forwarding packets

Patent Assignee: HITACHI LTD (HITA); NOZAKI S (NOZA-I); SAWADA S (SAWA-I); WATANUKI T

(WATA-I)

Inventor: NOZAKI S; SAWADA S; TATSUMI Y; WATANUKI T

Patent Family (3 patents, 2 countries)

	Patent Number	Kind	HJATE	Application Number	Kind	Date	Update	Туре
	US 20020016858	A 1	20020207	US 2001893004	A	20010628	200233	В
•	JP 2002084306	A	20020322	JP 2001195692	A	20010628	200236	E
-	US 6907470	B2	20050614	US 2001893004	A	20010628	200540	E

Priority Applications (no., kind, date): US 2001893004 A 20010628; JP 2000195706 A 20000629

Patent Details

Patent Number	Kind	Lan	Pgs	Draw	Filing	Notes
US 20020016858	A1	EN	51	38		
JP 2002084306	A	JA	52			

Searching PAJ

1/2 ページ

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number:

2002-084306

(43)Date of publication of application: 22.03.2002

(51)Int.CI.

H04L 12/46 H04L 12/02 H04L 12/22 H04L 12/44

H04L 12/56

(21)Application number: 2001-195692

(71)Applicant: HITACHI LTD

(22)Date of filing:

28.06.2001

(72)Inventor: SAWADA SUNAO

WATANUKI TATSUYA

NOZAKI SHINJI

TATSUMI YOSHIYUKI

(30)Priority

Priority number: 2000195706 Priority date: 29.06.2000 Priority country: JP

(54) PACKET COMMUNICATION APPARATUS AND NETWORK SYSTEM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To prevent an unauthorized user from using a network system, in an unauthorized manner.

SOLUTION: A LAN 100 is provided with a packet relay part 101, a plurality of network interfaces 102 to 107, an address learning table 108 and a state change instruction packet processing part 109. In the processing part 109, a state change instruction packet which holds an instruction to change the state of a specific network interface to a 'connective state', a 'nonconnective state' or a 'no state' is received from an authentication server 401 via the part 101, and the state change instruction packet is transmitted to a state control part 203 inside the specific network interface. In the part 203, on the basis of the state change instruction packet, the state of the specific network interface is changed into the 'connective state', the 'nonconnective state' or the 'no state'.



3

LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2002-84306 (P2002-84306A)

(43)公開日 平成14年3月22日(2002.3.22)

(51) Int.Cl.7		識別配号		ΓI			Ť	-7]-ド(参考)
H04L	12/46			H041	. 12/46		M	5 K O 3 O
		200					200S	5K033
•	12/02				12/02		Α	
	12/22				12/22			
	12/44	300			12/44		300	
·			審查請求	未請求 閣	求項の数6	OL	(全 52 頁)	最終頁に続く

(21)出願番号 特康2001-195692(P2001-195692) (71)出顧人 000005108 株式会社日立製作所 (22)出願日 平成13年6月28日(2001.6.28) 東京都千代田区神田駿河台四丁目6番地 (72) 発明者 澤田 素直 (31) 優先権主張番号 特膜2000-195706 (P2000-195706) 神奈川県察野市堀山下1番地 株式会社日 (32)優先日 平成12年6月29日(2000.6.29) 立製作所エンタープライズサーバ事業部内 日本 (JP) (33)優先権主張国 (72)発明者 錦質 達哉 神奈川県栗野市堀山下1番地 株式会社目 立製作所エンタープライズサーパ事業部内 (74)代理人 100075096

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 パケット通信装置及びネットワークシステム

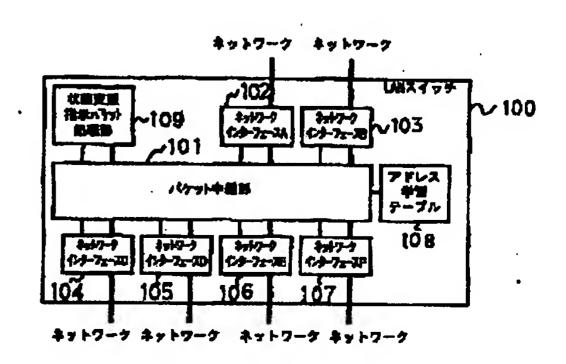
(57)【要約】

【課題】 不正なユーザがネットワークシステムを不正 に利用することを防止する。

【解決手段】 LAN100は、パケット中継部101、複数のネットワークインターフェース102~107、アドレス学習テーブル108及び状態変更指示パケット処理部109を備え、状態変更指示パケット処理部109は、特定のネットワークインターフェースの状態を「接続状態」、「非接続状態」及び「状態なし」のいずれかの状態に変更する指示を保持する状態変更指示パケットを、パケット中継部101を介して認証サーバ401から受信すると共に、この状態変更指示パケットを、特定のネットワークインターフェース内の状態管理部203に送信する。この状態管理部203は、状態変更指示パケットに基づいて、特定のネットワークインターフェースの状態を「接続状態」、「非接続状態」及び「状態なし」のいずれかの状態に変更する。

1 1

弁理士 作田 康夫



(2)

特開2002-84306

【特許請求の範囲】

【請求項1】ネットワークを介して配されたユーザ端 末、認証サーバ及びファイルサーバ間でパケットを送受 **信するネットワークシステムにおけるパケット通信装置** であって、

1

複数のネットワークインターフェースと、

パケットを送借すべき前記ネットワークインターフェー スを特定するための情報を含むアドレス学習テーブル と、

ーフェースの状態に基づいて、パケットの中継先を選択 すると共に、ユーザ端末、認証サーバ及びファイルサー バ間のパケットを中継又は廃棄するパケット中継部と、 特定のネットワークインターフェースの状態を接続状 態、非接続状態及び状態なしのいずれかの状態に変更す る指示を保持する状態変更指示パケットを、前記パケッ ト中継部を介して認証サーバから受信する状態変更指示 パケット処理部と、

特定のネットワークインターフェース内にそれぞれ散け られ、前記状態変更指示パケット処理部からの状態変更 20 パケットを中継又は廃棄するための情報を含むフィルタ 指示パケットを受信すると共に、該状態変更指示パケッ トに基づいて、特定のネットワークインターフェースの 状態を接続状態、非接続状態及び状態なしのいずれかの 状態に変更する状態管理部とを備えたパケット通信装 置。

【請求項2】前記ネットワークシステムでは、ネットワ ・一ク及びルータを介して配されたユーザ端末に動的にア ドレスを配布するアドレス割り当てサーバをさらに備 え、

リングテープルをさらに備え、

前記状態変更指示パケット処理部は、

前記フィルタリングテーブルに登録された特定のアドレ スを、前記アドレス学習テーブルに登録するように指示 する状態変更指示パケットを受信した場合、該特定のア ドレスをアドレス学習テーブルに登録し、

パケットの宛先アドレスが、アドレス学習テーブルに登 録されている場合、パケットを中継し、

パケットの宛先アドレスが、アドレス学習テーブルに未 登録であり、かつ、前記フィルタリングテーブルに登録 40 ットを送受信するネットワークインターフェースと、 され、パケットの送信元アドレスが、ルータ又は認証サ ーパである場合、パケットを中継するようにした請求項 1に記載のパケット通信装置。

【請求項3】前記ネットワークインターフェースは、ネー ットワークが使用可能であるかどうかを検出する回線断 検出部をさらに備え、

前記状態管理部は、

前記回線断検出部により回線断が検出された場合、回線 断が検出されたネットワークインターフェースの状態を 非接続状態に変更し、

前記認証サーバによりユーザ端末が認証を受けた場合、 スの状態を接続状態に変更し、

前記パケット中継部は、

非接続状態のネットワークインターフェースからパケッ トを受信した場合、パケットを、非接続状態又は接続状 態のネットワークインターフェースには中継せず、特定 のネットワークインターフェースにのみ中継し、

接続状態のネットワークインターフェースからパケット 前記学習テーブルを参照して、前記ネットワークインタ 10 を受信した場合、パケットを、非接続状態のネットワー クインターフェースには中継しないようにした請求項1 又は2に記載のパケット通信装置。

> 【請求項4】ネットワークを介して配されたユーザ端 末、認証サーバ及びファイルサーバ間でパケットを送受 信するネットワークシステムにおけるパケット通信装置 であって、

ネットワークに接続するための物理インターフェース と、

パケットの中継先を選択するパケット中継部と、

リングテーブルと、前記フィルタリングテーブルの内容 に基づいて、パケットを廃棄又は前記パケット中継部に 送信するパケット処理部とを有し、前記物理インターフ ェースとパケット中継部との間に配され、パケットフィ ルタリングを行うフィルタリング処理部と、

前記フィルタリング処理部に対して、前記認証サーバか らのフィルタリング変更指示を送信し、かつ、受信した パケットを全て廃棄するように初期設定された前配フィ ルタリングテープル内の情報を、前記認証サーバからの 受信したパケットの送信元アドレスを登録するフィルタ 30 指示に基づいて変更し、前配認証サーバにより認証を受 けたユーザ端末のアドレスを送信元アドレスとするパケ ットを前記ファイルサーバに中継するための情報を、前 記フィルタリングテーブルに順次追加するフィルタリン グ変更指示処理部とを備えたパケット通信装置。

> 【請求項5】ネットワークを介して配されたユーザ端 末、認証サーバ及びファイルサーバ間でパケットを送受 **僧するネットワークシステムにおけるパケット通信装置** であって、

ユーザ端末、認証サーバ及びファイルサーバからのバケ

認証サーバにより認証を受けたユーザ端末のアドレスを 登録するIPアドレス登録表と、

前記IPアドレス登録表に登録されたアドレスを送信元 アドレスとするパケットを中継し、IPアドレス登録表 に未登録のアドレスを送信元アドレスとするパケットは カプセル化した後、特定のアドレス宛に送信するパケッ ト中継部とを備えたパケット通信装置。

【請求項6】請求項1乃至5のいずれかに記載のパケッ ト通信装置と、

50 前記パケット通信装置にネットワークを介して接続され

(3)

特開2002-84306

たユーザ端末と、

ファイルサーバと、

前記ユーザ端末に対して、前記ファイルサーバへのアク セスを許可するための認証を行う認証サーバとを備えた ネットワークシステム。

3

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、パケット通信装置 及びネットワークシステムに係り、特に、LANスイッ チやルータ等を用いてネットワークが不正に使用される 10 ことを防止する為のパケット通信装置及びネットワーク システムに関する。

[0002]

【従来の技術】近年、各種ネットワークが保持する情報 に対する信用を確保するために、ネットワークの利用を 制限する情報セキュリティ技術の必要性が認識されてい る。一方、ネットワークの利便性を考えて、例えば、I EEE (Institute of Electrical and Electronics En gineers, Inc.) で規定されているCSMA/CD (Car rier Sense Multiple Access with Collision Detectio 20 n)型の802.3ネットワークに代表されるLAN (L ocal Area Network) では、ネットワークに端末を接続 しさえすれば使用できるようになっている。

【0003】また、IETF (Internet Engineering T ask Force) で標準化されたDHCP (Dynamic Host Co nfiguration Protocol) を用いれば、新たに接続された 端末に対して自動的にアドレスが割り当てられ得る。こ れらのネットワークとノート型パソコンのような可搬型 の端末により、端末の利用者が自由な場所で必要な時に 場している。この情報コンセントシステムに関する技術 としては、例えば、特開平11-68765号公報に記 載されたものがある。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、ネット ワークの利用が容易になることで、ネットワークの使用 許可を得ていない不正な利用者 (不正ユーザ) であって も、ネットワークに端末を接続しさえすればネットワー クを利用できてしまう場合が想定される。このため、ネ ットワークに接続されたファイルサーバなどの資源は、 不正ユーザからの不正なアクセスにさらされるというセ キュリティ上の不都合が生じる。

【0005】こうした不正コーザによる不正なアクセス の防止に用いられる技術として、ルータ等のパケット通 信装置による"パケットフィルタリング"が知られてい る。しかし、パケットフィルタリングの条件は予め設定 しておかなければならない。それに対して、上述の情報 コンセントシステムのように、任意の位置で動的に配布 されたアドレスが端末により用いられるネットワークで

とは困難である。

【0006】本発明は、以上の点に鑑み、不正ユーザが ネットワークを不正に利用することを防止するパケット 通信装置及びネットワークシステムを提供することを目 的とする。

【0007】また、本発明は、ユーザがユーザ端末を自 由な位置で、その度に違うアドレスを用いてネットワー クに接続しても、そのユーザに対して許可されたネット ワーク資源にしかそのユーザがアクセスできないパケッ ト通信装置及びネットワークシステムを提供することを 目的とする。

[0008]

【課題を解決するための手段】本発明によれば、ネット ワークを介して配されたユーザ端末、認証サーバ及びフ アイルサーバ間でパケットを送受信するネットワークシ ステムにおけるパケット通信装置であって、複数のネッ トワークインターフェースと、パケットを送信すべきネ ットワークインターフェースを特定するための情報を含 むアドレス学習テープルと、学習テープルを参照して、 ネットワークインターフェースの状態に基づいて、パケ ットの中継先を選択すると共に、ユーザ端末、認証サー バ及びファイルサーバ間のパケットを中継又は廃棄する パケット中継部と、特定のネットワークインターフェー スの状態を接続状態、非接続状態及び状態なしのいずれ かの状態に変更する指示を保持する状態変更指示パケッ トを、パケット中継部を介して認証サーバから受償する 状態変更指示パケット処理部と、特定のネットワークイ ンターフェース内にそれぞれ設けられ、状態変更指示パ ケット処理部からの状態変更指示パケットを受信すると ネットワークを利用できる情報コンセントシステムが登 30 共に、状態変更指示パケットに基づいて、特定のネット ワークインターフェースの状態を接続状態、非接続状態 及び状態なしのいずれかの状態に変更する状態管理部と を備えたパケット通信装置が提供される。

【0009】また、本発明によれば、ネットワークを介 して配されたユーザ端末、認証サーバ及びファイルサー 、バ間でパケットを送受信するネットワークシステムにお けるパケット通信装置であって、ネットワークに接続す るための物理インターフェースと、パケットの中継先を 選択するパケット中継部と、パケットを中継又は廃棄す 40 るための情報を含むフィルタリングテーブルと、フィル タリングテーブルの内容に基づいて、パケットを廃棄又 はパケット中継部に送信するパケット処理部とを有し、 物理インターフェースとパケット中継部との間に配さ れ、パケットフィルタリングを行うフィルタリング処理 **都と、フィルタリング処理部に対して、認証サーバから** のフィルタリング変更指示を送信し、かつ、受信したパ ケットを全て廃棄するように初期設定されたフィルタリ ングテーブル内の情報を、認証サーバからの指示に基づ いて変更し、認証サーバにより認証を受けたユーザ端末 は、予めパケットフィルタリングの条件を次めておくこ 60 のアドレスを送信元アドレスとするパケットをファイル

5

サーバに中継するための情報を、フィルタリングテープ ルに順次追加するフィルタリング変更指示処理部とを備 えたパケット通信装置が提供される。

【0010】また、本発明によれば、ネットワークを介 して配されたユーザ端末、認証サーバ及びファイルサー バ間でパケットを送受信するネットワークシステムにお けるパケット通信装置であって、ユーザ端末、認証サー バ及びファイルサーバからのパケットを送受信するネッ トワークインターフェースと、認証サーバにより認証を 受けたユーザ端末のアドレスを登録するIPアドレス登 10 録表と、IPアドレス登録表に登録されたアドレスを送 信元アドレスとするパケットを中継し、IPアドレス登 **録表に未登録のアドレスを送信元アドレスとするパケッ** トをカプセル化した後、特定のアドレス宛に送信するパ ケット中継部とを備えたパケット通信装置が提供され る。

【0011】本発明の特徴のひとつは、パケット通信装 置が複数のネットワークインターフェースと、パケット 中継部と、各ネットワークインターフェースが接続状 態、非接続状態、状態なしのいずれの状態であるかを保 20 持する状態管理部とを有することである。そして、各ネ ットワークインターフェースの状態がパケット中継部に おけるパケットの中継先の選択に影響する。

【0012】本発明の他の特徴は、パケット通信装置 が、状態変更指示パケット処理部を有し、状態変更指示 パケットで指示されたネットワークインターフェースの 状態を該状態変更指示パケットで指示された状態に変更 することができることである。

【0013】本発明の他の特徴は、各ネットワークイン ターフェースが回線断検出部を有し、回線断検出部によ 30 り回線断が検出されると、パケット通信装置はネットワ ークインターフェースの状態を非接続状態に変更するこ とができることである。

【0014】本発明においては、初期化時に各ネットワ ークインターフェースの状態が非接続状態に初期化され るようにしてもよい。

【0015】本発明の他の特徴は、パケット通信装置 が、非接続状態のネットワークインターフェースから受 信したパケットを特定のネットワークインターフェース のみに中継することができることである。

【0016】本発明においては、パケット通信装置が、 非接続状態のネットワークインターフェースから受信し たパケットを、非接続状態あるいは接続状態のネットワ ークインターフェースに中継しないようにしてもよい。

【0017】本発明においては、パケット通信装置が、 接続状態のネットワークインターフェースから受信した パケットを非接続状態の該ネットワークインターフェー スに中継しないようにしてもよい。

【0018】本発明においては、認証を行ったユーザの

スの状態を、パケット通信装置が接続状態に変更するよ うにしてもよい。

【0019】本発明の他の特徴は、複数のネットワーク インターフェース、パケット中継部、フィルタリングテ ープル、フィルタリングテーブルの内容によってパケッ トフィルタリングを行うパケットフィルタリング部、及 びフィルタリングテーブルの内容を外部からの指示によ り変更するフィルタリング変更指示処理部を有し、初期 状態では全ての受信パケットを廃棄するようにフィルタ リングテーブルの内容が設定されたパケット通信装置に 対して、特定の送信元アドレスを持つパケットの中継を 許可する内容を、外部からの指示によってフィルタリン グテーブルに順次追加していくことができることであ る。

【0020】本発明においては、フィルタリングテープ ルに順次追加していく内容は、認証を受けたユーザが使 用する端末のアドレスを送信元アドレスとして持つパケ ットの中継許可を示す情報であってもよい。

【0021】本発明の他の特徴は、パケット通僧装置が 複数のネットワークインターフェース、パケット中継 部、フィルタリングテーブル、アドレス学習テープル及 び状態変更指示パケット処理部を有し、受信したパケッ トの送信元アドレスをフィルタリングテーブルに登録 し、フィルタリングテーブル内に登録された特定のアド レスをアドレス学習テーブルに登録するよう指示する状 態変更指示パケットを受信した場合に、状態変更指示パ ケット処理部がフィルタリングテーブルに登録された特 定のアドレスをアドレス学習テーブルに登録することで ある。

【0022】本発明において、パケット通信装置は、学 習テーブルに登録されたアドレス宛のパケットを中継 し、学習テーブルに登録されてなく、かつ、フィルタリ ングテーブルに登録されているアドレス宛のパケットに ついては、特定の送信元アドレスを有している場合にの み中継することができるようにしてもよい。

【0023】本発明において、パケット通信装置は、認 証を受けたユーザの使用する端末のアドレスを学習テー ブルに登録することを指示されることができる。

【0024】本発明において、パケット通信装置は、複 **40** 数のネットワークインターフェース、パケット中継部、 及びアドレス登録表を有し、アドレス登録表に登録され たアドレスを送信元アドレスとするパケットを中継し、 アドレス登録表に登録されていないアドレスを送信元ア ドレスとするパケットについては、そのパケットをカブ セル化した後、特定のアドレス宛に送信するようにして もよい。

【0025】本発明において、パケット通信装置が、ア ドレス登録表に登録されていないアドレスを送信元アド レスとするパケットをカプセル化して送信する際の宛先 使用する端末が接続されたネットワークインターフェー 60 のアドレスは、ユーザの認証を行う装置のアドレスであ

ってもよい。

【0026】本発明において、パケット通信装置は、認 証を受けたユーザの使用する端末のアドレスをアドレス 登録表に登録するようにしてもよい。

【0027】本発明において、パケット通信装置の各ネ ットワークインターフェースが「非接続状態」かどうか を管理し、「非接続状態」である場合、通信を遮断する ようにしてもよい。

【0028】本発明において、ネットワークから端末が ーフェースが、自動的に「非接続状態」に切り替えるよ うにしてもよい。

【0029】本発明において、パケット通信装置が、ユ ーザに対して割り当てられたアドレスを把握し、この把 握したアドレスに基づいてパケットフィルタリングの設 定を行うようにしてもよい。

[0030]

【発明の実施の形態】以下、図面を用いて本発明の実施 の形態を詳細に説明する。

【0031】図1は、本発明の一実施形態におけるパケ 20 ット通信装置の構成図である。

【0032】LANスイッチ100は、例えば、パケッ ト中継部101、複数のネットワークインターフェース 102~107、アドレス学習テーブル108及び状態 変更指示パケット処理部109を備える。ネットワーク インターフェース102~107には、それぞれを一意 に職別するために名前(図ではA~F)が割り当てられ ている。なお、名前は、一意に識別できれば番号等であ ってもよい。

02~107は、それぞれ異なるネットワークと接続さ れており、パケットの送受信を行う。なお、本実施の形 態では、ネットワークとしてIEEEで規定されている CSMA/CD型の802. 3ネットワークを、ツイス トペア線で接続することを想定しているが、本発明は、 その他のネットワーク(例えば無線ネットワーク)にも 適用可能である。

【0034】パケット中継部101は、全てのネットワ ークインターフェース102~107と接続されてお り、OSI (Open System Interconnection) 参照モデ ルのデータリンク層でパケット中継を行う。アドレス学 習テーブル108には、パケット中継部101がパケッ トを送信すべきネットワークインターフェースを判断す るために必要な情報が格納されている。

【0035】図3は、アドレス学習テーブル108の樽 成図(1)である。

【0036】アドレス学習テーブル108の各エントリ は、アドレスフィールド301と送信ポートフィールド 302を含む。アドレスフィールド301には、物理ア

フィールド302には、ネットワークインターフェース の名前が、それぞれ格納される。ここで、アドレス学習 テープル108の各エントリは、パケットを中継する 際、パケットの宛先アドレスがアドレスフィールド30 1に一致した場合、同じエントリの送信ポートフィール ド302で示されるネットワークインターフェースか ら、パケットを送信することを表している。なお、送信 ポートフィールド302には、複数のネットワークイン ターフェースを登録することができる。例えば、特殊な 離脱した場合、この離脱を検出したネットワークインタ 10 ケースとして、LANスイッチ100自体のMACアド レスをアドレスフィールド301に登録し、送信ポート フィールド302を「X」とした場合、このエントリ は、該当するパケットを、LANスイッチ100宛のパ ケットとして処理することを示している。

【0037】状態変更指示パケット処理部109は、L ANスイッチ100に接続されたいずれかのネットワー クを介して、外部(例えば、後述する認証サーバ40 1)よりLANスイッチ100宛に送られた状態変更指 示パケットを、パケット中継部101を介して受信す る。また、状態変更指示パケット処理部109は、この 状態変更指示パケットの内容を適当なネットワークイン ターフェース102~107に通知する。状態変更指示 パケットは、特定のネットワークインターフェースの状 態を特定の状態に変更する指示を情報として保持してい る。なお、プロトコルとしては、例えば、SNMP(Si mple Network Management Protocol) を使用するが、他 にもtel n e t (telecommunications network proto col) やHTTP (Hyper Text Transfer Protocol) な どのプロトコルを利用してもよい。また、本実施の形態 【0033】これらのネットワークインターフェース1 30 では、パケット通信装置としてLANスイッチ100を 使用しているが、ルータ等その他のパケット通信装置に 対しても、本発明は適用可能である。

> 【0038】図2は、ネットワークインターフェース1 02~107の構成図である。

【0039】ネットワークインターフェース102~1 07は、例えば、ネットワークに接続するための物理イ ンターフェース201、ネットワークが使用可能である かどうかを検出する回線断検出部202及びネットワー クインターフェースの状態を管理する状態管理部203 40 を備え、物理インターフェース201と状態管理部20 3は、パケット中継部101にそれぞれ接続されてい る。

【0040】回線断検出部202は、ネットワークの回 線(ケーブル)が接続されているかどうか、又は回線を 介して接続されている端末が使用可能な状態(電源投入 状態)であるかどうかを電気的に検出する。また、回線 断検出部202は、検出された回線断を状態管理部20 3に通知する。本実施の形態では、回線断検出部202 が回線断を検出するにあたって、物理インターフェース ドレス (以下、MACアドレスと記す) が、送信ポート 50 201から通知されるリンクダウン状態が100ms以

10

上続いた場合に、回線断と判定している。なお、回線と して光ファイバを用いている場合は光信号の有無が、無

線ならば電波の有無がそれぞれ同様に回線断の検出に使

9

用できる。

【0041】状態管理部203は、ネットワークインタ ーフェースの状態が「接続状態」、「非接続状態」及び 「状態なし」のいずれであるかを管理する。ユーザ(ス イッチ管理者)は、各ネットワークインターフェース1 02~107の状態管理部203に対して、常に「接続 状態」または「状態なし」になるように予め設定するこ 10 【0047】図5は、ユーザがユーザ端末403を情報 とができる。各ネットワークインターフェース102~ 107の状態は、ユーザによる設定があればそのよう に、設定がなければ「非接続状態」となる。また、回線 断検出部202により回線断が状態管理部203に通知 されると、ユーザによる事前の設定がない場合、該当す るネットワークインターフェースの状態は「非接続状 態」になる。さらに、状態変更指示パケット処理部10 9による指示があった場合、その指示に基づいて該当す るネットワークインターフェースの状態は上述の三つの

【0042】つぎに、図4に示されたネットワークシス テムを例に、本発明に関するパケット通信装置を用いた ネットワークシステムの動作を説明する。

状態のいずれかに変更される。

【0043】図4は、本実施形態におけるLAN100 を用いたネットワークシステムの構成図である。

【0044】このネットワークシステムは、例えば、L **ANスイッチ100(MACアドレス22:22:0** 0:FF:FF:FF)と、LANスイッチ100のネ ットワークインターフェースA102に接続された認証 サーバ401 (MACアドレス22:22:00:1 1:11:11) と、ネットワークインターフェースB 103に接続されたファイルサーバ402 (MACアド レス22:22:00:22:22:22)と、ネット ワークインターフェースC104~F107にそれぞれ 接続され、ユーザが端末を自由に接続してネットワーク を利用できる、いわゆる情報コンセント409と、情報 コンセント409を介してネットワークインターフェー スC104に接続されたユーザ端末403(MACアド レス 2 2 : 2 2 : FF : 0 0 : 0 0 : 0 1) とを備え る。

【0045】認証サーバ401は、ユーザがネットワー クの使用を許可されているかどうかを判断し、その結果 をLANスイッチ100に通知する。本実施の形態で は、ユーザの認証を、ユーザIDとパスワードを用いて 行う。また、LANスイッチ100の各ネットワークイ ンターフェースC102~F107の設定は、ネットワ ークインターフェースB103は常に「接続状態」、ネ ットワークインターフェースA102は「状態なし」に それぞれ設定し、ネットワークインターフェースC10

ワークインターフェースC104~F107は、初期化 時に「非接続状態」となる(なお、この際、LANスイ ッチ100の学習テーブル108は、図3に示すように なっている。)。

【0046】つぎに、このネットワークシステムにおい て、ユーザ端末403 (MACアドレス22:22:F F:00:00:01) がネットワークインターフェー スC104につながる情報コンセント409に接続され た場合について説明する。

コンセント409に接続した場合の通信シーケンス図で ある。

【0048】まず、認証を受けていないユーザ端末40 3が、ファイルサーバ402にアクセスする場合、ユー ザ端末403から、宛先アドレスがファイルサーバ40 2のMACアドレス (22:22:00:22:22: 22)、かつ、送信元アドレスがユーザ端末403のM ACアドレス (22:22:FF:00:00:01) であるファイルサーバ宛パケット501が送信される。 20 ここで、パケット501を受信したLANスイッチ10 0の中継処理を説明する。

【0049】図6は、パケット受信に対するLANスイ ッチ100の中継処理を示すフローチャートである。

【0050】パケット501を受信したLANスイッチ 100のパケット中継部101は、学習テーブル108 を参照する。パケット501に含まれた送信元アドレス (ユーザ端末403のMACアドレス22:22:F F:00:00:01) が学習テーブル108に登録さ れていなければ、パケット中継部101は、そのMAC 30 アドレスを学習テーブル108の1つのエントリにおけ るアドレスフィールド301に登録する。また、パケッ ト中継部101は、パケット501を受信したネットワ ークインターフェースの名前Cを送信ポートフィールド 302に登録する。

【0051】図7は、アドレス学習テーブル108の構 成図(2)である。

【0052】学習テーブル108のエントリ#4におけ るアドレスフィールドには、上述のように送信元アドレ スとして、ユーザ端末403のMACアドレスが登録さ 40 れ、送信ポートフィールドには、ネットワークインター フェースCが登録される。

【0053】つぎに、パケット中継部101は、宛先ア ドレスであるファイルサーバ402のMACアドレス (22:22:00:22:22:22) が学習テープ ル108に登録済みであるので(処理602)、学習テ ープル108のうちのファイルサーバ402の宛先アド レスが登録されているエントリの送信ポートフィールド 302の内容に基づいて、パケット501を送信すべき ポートとしてネットワークインターフェースBの情報を 4~F107は特に設定をしない。したがって、ネット 50 取得する(処理603)。そしてパケット中継部101

(7)

特開2002-84306

(処理604)。

11

は、パケット501の中継処理を行う(処理604)。 【0054】ここで、処理604について説明する。 【0055】図8は、処理604のフローチャートであ る。

【0056】まず、パケット中継部101は、送僧ポー ト (この場合ネットワークインターフェースB103) と受信ポート(この場合ネットワークインターフェース C104)とが同一かどうかを判定する(処理80 1)。ここでは、送信ポートと受信ポートは異なるポー トであるので、後述する中継テーブル901に基づい て、パケット中継部101はパケット中継を行う(処理 802).

【0057】図9は、中継テーブル901の構成図であ る。

【0058】中継テーブル901は、受信ポートの状態 と送信ポートの状態に基づいて、パケットの中継/廃棄 を判定するために使用されるテーブルである。ここで は、ユーザ端末403から送信されたパケット501を 受信するLANスイッチ100の受信ポート (ネットワ り、送信ポート(ネットワークインターフェースB10 3)は「接続状態」であるので、中継テーブル901は 「廃棄」を指示している。その結果、パケット501は パケット中継部101によって廃棄される。これによ り、認証を受けていないユーザ端末403からのファイ ルサーバ402へのアクセスは回避されたことになる。 【0059】続いて、ユーザ端末403が、認証サーバ 401に認証サーパ宛パケット502を送信する場合に

サーバ401のMACアドレス(22:22:00:1 1:11:11) であり、かつ、送信元アドレスがユー **ザ端末403のMACアドレス(22:22:FF:0** 0:00:01) であるパケット502を送信する。こ のパケット502を受信したLANスイッチ100のパ ケット中継部101は、上述した図6に示されたフロー チャートに従い中継処理を行う。

ついて説明する。

【0061】まず、学習テーブル108には、前回のパ ケット501受信時、ユーザ端末403のMACアドレ ス(22:22:FF:00:00:01) が既に登録 40 ープル108を参照する。学習テーブル108におい されているので、パケット中継部101は処理601を 通過する。つぎに、宛先アドレスである認証サーバ40 1のMACアドレス(22:22:00:11:11: 11)が学習テーブル108に登録済みであるので(処 理602)、学習テーブル108のうちの認証サーバ4 01の宛先アドレスが登録されているエントリの送信ポ ートフィールド302の内容に基づいて、パケット50 2を送信すべきポートとしてネットワークインターフェ ースAの情報を取得する(処理603)。そしてパケッ ト中継部101は、パケット502の中継処理を行う

【0062】ここで、再び、図8及び図9を用いて処理 604について説明する。

12

【0063】まず、送信ポート(この場合はネットワー クインターフェースA102) が受信ポート (この場合) はネットワークインターフェースC104)とは異なる ので(処理801)、処理802に進む。ここで、受信 ポートであるネットワークインターフェースC104の 状態は「非接続状態」、送信ポートであるネットワーク 10 インターフェースA102の状態は「状態なし」である ので、中継テーブル901は「中継」を示している。こ の結果、パケット502は、パケット中継部101によ ってネットワークインターフェースA102から認証サ ーバ401に中継される。

【0064】さらに、認証サーバ401からユーザ端末 403への応答のパケット503は、同様に中継処理さ れる。この場合、パケット503の受信ポートであるネ ットワークインターフェースA102の状態が「状態な し」、送信ポートであるネットワークインターフェース ークインターフェースC104)は「非接続状態」であ 20 C104の状態が「非接続状態」であるので、中継テー ブル901は「中継」を示す。従って、パケット503. は、パケット中継部101によってネットワークインタ ーフェースC104からユーザ端末403に中継され る。つまり、認証サーバ401とユーザ端末403との 間で双方向の通信が成立することになり、ユーザの認証 が行われる。

【0065】認証サーバ401では、例えば、ユーザ端 末403から送られてきたパケット502に含まれてい るユーザID及びパスワード504が、ネットワークの 【0060】ユーザ端末403が、宛先アドレスが認証 30 使用許可を与えられたユーザのものと一致した場合、L ANスイッチ100に対して接続許可を通知する。この 接続許可の通知には、宛先アドレスがLANスイッチ1 00のMACアドレス (22:22:00:FF:F F:FF)である状態変更指示パケット505が使用さ れる。パケット505には、「接続状態への状態変更」 とユーザ端末403のMACアドレス(22:22:F F:00:00:01) が情報として含まれている。 【0066】状態変更指示パケット505を受信したL ANスイッチ100のパケット中継部101は、学習テ て、状態変更指示パケット505の宛先アドレスである LANスイッチ100自身のMACアドレスが登録され ているエントリ中の送信ポートフィールド302は 「X」を示している(処理602)。従って、パケット 505は、パケット中継部101により状態変更指示パ ケット処理部109に送られる(処理605)。状態変 更指示パケット処理部109は、パケット505に含ま れる情報からユーザ端末403のMACアドレス(2 2:22:FF:00:00:01) を取得すると共

50 に、このMACアドレスを学習テーブル108のアドレ

(8)

である。

スフィールド301から検索する。この検索によって得 られた、ユーザ端末403のMACアドレスが登録され ているエントリの送信ポートフィールド302に示され たネットワークインターフェース(この場合はC)に対 して、状態変更指示パケット処理部109は、状態を 「接統状態」に変更するように指示する。

【0067】ネットワークインターフェースC104に おいては、状態管理部203が状態を「非接続状態」か ら「接続状態」に変更する。この結果、ユーザ端末40 3からファイルサーバ宛パケット506を送信する場 合、受信ポートとなるネットワークインターフェースC 104が「接続状態」となる。この場合、送信ポートと なるネットワークインターフェースB103が「接続状 態」であるため、中継テーブル901は「中継」を示 す。これにより、ユーザ端末403からファイルサーバ 402へのアクセスが可能となる。

【0068】次に、ユーザ端末403が情報コンセント 409から離脱した場合のLANスイッチ100の動作 を説明する。

【0069】ユーザが情報コンセント409からケープ 20 ル(ツイストペア線)を抜いてユーザ端末403の接続 を解除すると、ネットワークインターフェースC104 の物理インターフェース201が回線断の状態になる。 その状態で100msが経過すると、回線断検出部20 2は、状態管理部203に回線断を通知する。回線断を 通知された状態管理部203は、ネットワークインター フェースC104の状態を「非接続状態」に変更する。 これにより、新たなユーザ端末が同じ情報コンセント4 09に接続された場合でも、あらためて認証を受けるま できなくなる。

【0070】以上のように、本実施の形態のLANスイ ッチ100を用いることで、認証前のユーザ端末403 からは、ファイルサーバ402へのアクセスが阻止さ れ、認証後はアクセスが可能になり、さらに、ユーザ端 末403の離脱後は、他のユーザ端末が再び認証を行う まではファイルサーバ402へのアクセスが阻止される ネットワークシステムを構築することができる。また、 本実施の形態では、ユーザ端末4.03がネットワークイ ンターフェースC104につながる情報コンセント40 40 テーブル1101の内容を変更することができる。 9に接続された場合について説明したが、ネットワーク インターフェースC104~F107の動作は同様であ り、ユーザ端末403が任意の情報コンセント409に 接続されても同様の効果が得られる。

【0071】また、本実施の形態では、ネットワークイ ンターフェースの状態が、回線断により「非接続状態」 に再初期化される。しかし、ユーザが離脱前に認証サー バ401と通信して離脱を通知し、その通知を受けた認 証サーバ401が、「非接続状態に状態変更」を示す情

トを、LANスイッチ100のMACアドレス(22: 22:00:FF:FF:FF) 宛に送り、そのパケッ トを受信した状態変更指示パケット処理部109の指示 により、ネットワークインターフェースの状態が「非接 **統状態」に変更されても構わない。この構成によれば、** ユーザは、ユーザ端末403と情報コンセント409の 接続を切らずに、ネットワークの使用可否を制御でき る。 図10は、パケット通信装置の他の構成を示す図

10 【0072】ルータ1000は、例えば、複数の物理イ ンターフェース1002~1007、パケット中継部1 001、複数のフィルタリング処理部1012~101 7及びフィルタリング変更指示処理部1009を備え る。物理インターフェース1002~1007は、それ ぞれ異なるネットワークと接続されており、パケットの 送受僧を行う。パケット中継部1001は、IP(Inter net Protocol)プロトコルに基づいたパケット中継を行 う。なお、本実施の形態では、パケット中継のプロトコ ルとしてIPプロトコル (IPv4(IP version

4)) を用いるが、本発明は、例えば、IPv6(IP v ersion 6)など、その他のネットワーク層プロトコルに も適用可能である。また、本実施の形態では、パケット 通信装置としてルータ1000を使用しているが、LA Nスイッチ等その他のパケット通信装置に対しても、本 発明は適用可能である。

【0073】図11は、フィルタリング処理部1012 ~1017の構成図である。

【0074】フィルタリング処理部1012~1017 は、フィルタリングテーブル1101、パケット処理部 ではそのユーザ端末はファイルサーバ402にアクセス 30 1102を備える。フィルタリングテーブル1101に は、パケットの中継または廃棄の判断のための情報が格 納されている。パケット処理部1102は、フィルタリ ングテープル1101の情報に基づいて、パケットの廃 乗又は、パケット中継部1001への送信を行う。パケ ット中継部1001に送られたパケットは、物理インタ ーフェース1002~1007に送信される。各フィル タリングテーブル1101は、フィルタリング変更指示 処理部1009と接続されており、フィルタリング変更 指示処理部1009からの指示に応じてフィルタリング

> 【0075】図12は、フィルタリングテーブル110 1の構成図(1)である。

【0076】フィルタリングテーブル1101は、パケ ットの中継または廃棄の判断のための情報を格納してお り、各エントリは、宛先アドレス条件フィールド120 1、送信元アドレス条件フィールド1202、中継/廃 **乗フラグフィールド1203を含む。宛先アドレス条件** フィールド1201及び送信元アドレス条件フィールド 1202には、IPアドレスまたは「任意」を意味する 報とユーザ端末403のMACアドレスとを含むパケッ 50 情報が登録されている。中継/廃棄フラグフィールド1

15

203には、パケットの宛先アドレスと送信元アドレス がそれぞれ宛先アドレス条件と送信元アドレス条件に一 致した受債パケットを中継すべきか又は廃棄すべきかを 示す情報が登録されている。複数のエントリの情報と一 致するパケットがあった場合は、テーブルの先頭に近い エントリがそのパケットに適用される。また、一致する エントリが一つもないパケットは、フィルタリング処理 部によりパケット中継部1001に送られる。

【0077】フィルタリング変更指示処理部1009 は、後述される認証サーバ1311とネットワークを介 10 して通信し、認証サーバ1311からフィルタリング変 更指示を受ける。本実施の形態では、通信プロトコルと してtelnetを想定するが、HTTPやCOPS

(Common Open Policy Service) などのプロトコルが使 用されてもよい。フィルタリング変更指示は、対象とす るエントリの内容と、追加/削除の指示を含む。フィル タリング変更指示処理部1009は、送信元アドレス条 件フィールド1202に格納されているIPアドレスが 属するサブネットに接続された物理インターフェース1 002~1007に対応するフィルタリング処理部10 20 1322に到達することはない。 12~1017のフィルタリングテーブル1101に、 その指示を反映させる。

【0078】図13は、ルータ1000を用いたネット ワークシステムの構成図である。

【0079】このネットワークシステムは、例えば、ル ータ1000の各物理インターフェース1002~10 07にそれぞれ接続されているサブネットA1302~ F1307と、サブネットA1302に接続されている 認証サーバ1311と、サブネットB1303に接続さ 04~F1307にそれぞれ接続され、ユーザが自由に 端末を接続できる複数の情報コンセント409と、情報 コンセント401を介してサブネットC1304に接続 されているユーザ端末1333とを含む。

【0080】ルータ1000のフィルタリング処理部A 1012、B1013における各フィルタリングテープ ル1101には、初期状態では何も登録されていない。 また、フィルタリング処理部C1014~F1017に おける各フィルタリングテーブル1101には、上述の れている。

【0081】つぎに、このネットワークシステムで、ユ 一ザ端末1333がサブネットC1304に接続された 情報コンセント409に接続された場合について説明す る。

【0082】図14は、ユーザによってユーザ端末13 33が情報コンセント409に接続された場合の通信シ ーケンス図である。

【0083】認証を受けていないユーザ端末1333

イルサーバ1322のIPアドレス(192.168. 2. 2) 宛のファイルサーバ宛パケット1401を送信 する。この場合、パケット1401は、ルータ1000 の物理インターフェースC1004を介して、フィルタ リング処理部C1014に送られる。図12に示されて いる通り、フィルタリング処理部C1014のフィルタ リングテーブル1101のうち、宛先アドレス条件フィ ールド1201の内容が、パケット1401に含まれる 宛先アドレスに該当するエントリは#2のエントリであ る。フィルタリング処理部C1014は、フィルタリン グテーブル1101の#2のエントリを参照し、送信元 アドレス条件フィールド1202や中継/排気フラグフ ィールド1203の内容を確認する。フィルタリングテ ープル1101の#2のエントリ中の中継/排気フラグ フィールド1203の内容は「廃棄」を示している。従 って、フィルタリング処理部C1014は、フィルタリ ングテープル1101の内容に従ってパケット1401 を廃棄する。よって、認証を受けていないユーザ端末1 333の送信するパケット1401は、ファイルサーバ

16

【0084】つぎに、ユーザ端末1333が認証を受け てファイルサーバ1322にアクセスする場合の動作を 説明する。

【0085】ユーザ端末1333は、認証を受けるため に、認証サーバ1311のIPアドレス(192.16 8. 1. 1) 宛のパケット1402を送信する。パケッ ト1402は、ルータ1000の物理インターフェース C1004で受信され、フィルタリング処理部C101 4に送られる。フィルタリング処理部C1014は、パ れているファイルサーバ1322と、サブネットС13 30 ケット1402に対して、フィルタリングテーブル11 01の検索を行う。この場合、フィルタリングテーブル 1101のエントリのうち#1、#2の両方のエントリ の宛先アドレス条件フィールド1201の内容が、パケ ット1401に含まれる宛先アドレスに該当する。そこ で、テーブル内の先頭に登録されている#1のエントリ がパケット1402に適用される。フィルタリングテー プル1101の#1のエントリ中の中継/排気フラグフ ィールド1203の内容は「中継」を示している。この ため、フィルタリングテーブル1101の#1のエント 図12に示されている内容と同じ内容がそれぞれ設定さ 40 リを参照したフィルタリング処理部C1014は、中継 /排気フラグフィールド1203の内容に従い、パケッ ト1402をパケット中継部1001に送る。パケット 1402は、パケット中継部1001によって物理イン ターフェースA1002から認証サーバ1311に中継 される。これによって、ユーザ端末1333から認証サ ーバ1311への通信が成立する。

【0086】認証サーバ1311からユーザ端末133 3へ送信された応答パケット1403は、物理インター フェースA1002により受信され、フィルタリング処 は、ファイルサーバ1322にアクセスするため、ファ 50 理部A1012に送られる。フィルタリング処理部A1

18

17

012のフィルタリングテーブル1101には何も登録 されていない。従って、パケット1403はフィルタリ ング処理部A1012からパケット中継部1001に送 られる。パケット中継部1001は、物理インターフェ 一スC1004からパケット1403をユーザ端末13 33に送信する。これによって、ユーザ端末1333と 認証サーバ1311との双方向の通信が成立することに なり、ユーザ端末1333は、認証サーバ1311から 認証を受けることができる。

に対してユーザID及びパスワードの送信を要求する。 従って、パケット1403を受信したユーザ端末133 3に対してユーザはユーザ I D及びパスワードを入力す る。入力されたユーザIDとパスワードを含むパケット 1404が、ユーザ端末1333から認証サーバ131 1に送られる。パケット1404は、上述のようにして ルータ1000により中継され、認証サーバ1311に 受信される。認証サーバ1311は、ユーザ端末133 3から送られてきたパケット1404に含まれるユーザ 一ずのものと一致した場合、ルータ1000のフィルタ リング変更指示処理部1009と通信し、フィルタリン グテーブル1101に対して、宛先アドレス条件フィー ルド1201の内容が「任意」、送信元アドレス条件フ ィールド1202の内容がユーザ端末1333のIPア ドレスである「192.168.3.3」、中継/廃棄 フラグフィールド1203の内容が「中継」であるエン トリを迫加することを指示1405する。

【0088】図15は、フィルタリングテーブル110 1の構成図(2)である。

【0089】フィルタリング変更指示処理部1009 は、認証サーバ1311から指示された送信元アドレス 条件「192.168.3.3」が属するサブネット (サブネットC1304) が物理インターフェースC1 - 004に接続されている為、フィルタリング処理部C1 014のフィルタリングテーブル1101に対して、指 示されたエントリを追加する。その結果、図15に示さ れるように、フィルタリング処理部C1014のフィル タリングテーブル1101には、新たなエントリが#1 のエントリとして追加され、#1~#3までのエントリ 40 ーブル1606の内容を変更する。状態変更指示パケッ がフィルタリングテーブル1101に登録されているこ とになる。

【0090】その後、ユーザ端末1333がファイルサ ーバ1322宛のパケット1406を送信した場合、パ· ケット1406に含まれる送信元アドレスがフィルタリ ング処理部C1014のフィルタリングテーブル110 1における#1のエントリの送信元アドレス条件に該当 する。このため、パケット1406はフィルタリング処 理部C1014からパケット中継部1001に送られ、

ザ端末1333からファイルサーバ1322へのアクセ スが可能となる。

【0091】以上のように、ルータ1000を用いるこ とで、認証サーバ1311による認証を受けていないユ ーザ端末1333からファイルサーバ1322へのアク セスは阻止され、ユーザ端末1333が認証を受けた 後、ユーザ端末1333からファイルサーバ1322へ のアクセスが許可されるネットワークシステムを構築す ることができる。また、ルータ1000の各物理インタ 【0087】パケット1403は、ユーザ端末1433 10 ーフェース1002~1007は複数の情報コンセント 409を扱うことができる。さらに、物理インターフェ ースごとに個別のフィルタリング処理部が設けられるこ とにより、ルータ1000においてフィルタリング処理 の負荷を分散することができる。

> 【0092】図16は、パケット通信装置の他の構成を 示す図である。

【0093】LANスイッチ1600は、例えば、パケ ット中継部1601、複数のネットワークインターフェ ース1602~1605、アドレス学習テーブル160 IDとパスワードが、ネットワーク接続を許可されたユ 20 6、フィルタリングテーブル1607及び状態変更指示 パケット処理部1608を備える。ネットワークインタ ーフェース1602~1605には、各々を一意に識別 するために名前(図ではA~D)が割り当てられてい る。なお、名前は、一意に職別できれば番号等であって もよい。

> 【0094】これらのネットワークインターフェース1 602~1605は、それぞれ異なるネットワークに接 **続されており、パケットの送受信を行う。なお、ネット** ワークは、IEEEの802.3ネットワークである。 **30** また、以下の説明では、ネットワークインターフェース A1602を「アップリンク」、ネットワークインター フェースB1603~D1605を「ダウンリンク」と 称する。

【0095】パケット中継部1601は、アドレス学習 テーブル1606とフィルタリングテーブル1607が 保持する情報に基づいて、ネットワーク間でのパケット 中継を行う。状態変更指示パケット処理部1608は、 後述する認証サーバ1901からの状態変更指示パケッ トを受信し、フィルタリングテーブル1607と学習テ トには、IPアドレスと「許可/禁止」を示す情報とが 含まれる。

【0096】図17は、フィルタリングテーブル160 7の構成図である。

【0097】フィルタリングテープル1607には、中 継が許可されていないパケットを識別するための情報が 登録されている。フィルタリングテーブル1607の各 エントリは、MACアドレスフィールド1701、IP アドレスフィールド1702、接続ポートフィールド1 ファイルサーバ1322に中継される。この結果、ユー 50 703を含む。MACアドレスフィールド1701に

(11)

特開2002-84306

19

は、フィルタリング対象となるMACアドレスが、IP アドレスフィールド1702には、そのMACアドレス に対応する I Pアドレスが、接続ポートフィールド17 03には、そのMACアドレスを持つユーザ端末が属す るネットワークに接続されているネットワークインター フェース1602~1605の名前が、それぞれ登録さ れている。

【0098】図18は、学習テーブル1606の構成図 (1) である。

【0099】学習テーブル1606には、パケットの中 10 シーケンス図である。 継先ネットワークインターフェースに関する情報が登録 されている。学習テーブル1606の各エントリは、M ACアドレスフィールド1801及び接続ポートフィー ルド1802を含む。MACアドレスフィールド180 1には、中継対象となるMACアドレスが、接続ポート フィールド1802には、パケットに含まれる宛先MA CアドレスがMACアドレスフィールドの内容に一致し たパケットを中継すべきネットワークインターフェース 1602~1605の名前が、それぞれ登録されてい 的に学習テーブル1606から削除されるように設定さ れている。

【0100】次に、図19に示されたネットワークを例 に、LANスイッチ1600を用いたネットワークシス テムの動作を説明する。

【0101】図19は、LANスイッチ1600を用い たネットワークシステムの構成図である。

【0102】このネットワークシステムは、例えば、L ANスイッチ1600と、LANスイッチ1600の各 れぞれ接続されたネットワークA~Dと、ネットワーク B~Dを介して、ダウンリンクの各ネットワークインタ ーフェースB1603~D1605に接続された、ユー ザが自由に端末を接続できる複数の情報コンセント40 9と、情報コンセント409を介してネットワークBに 接続されたユーザ端末1905と、ネットワークAを介 してアップリンクのネットワークインターフェースAに 接続されたルータ1904と、ネットワークを介してル **ータ1904に接続されたファイルサーバ1902、D** HCPサーバ1903、認証サーバ1901とを含む。 【0103】ルータ1904は、BOOTPリレーエー ジェント機能を備え、IPプロトコルに基づいたパケッ トの中継を行う。DHCPサーバ1903は、DHCP プロトコルに基づきユーザ端末にIPアドレスを配布す る。認証サーバ1901は、ユーザ認証の結果を状態変 更指示パケットとしてLANスイッチ1600に通知す る。このネットワークシステムにおいて、各ネットワー クに接続された機器には、そのネットワークに属するI Pアドレスが割り当てられている(図中IPアドレスと

機器のインターフェースには物理アドレス(以下MAC アドレスと記載する)が設定されている。以下の説明で 必要となるMACアドレスは、図中に「MACアドレ ス」と表記されている。

【0104】つぎに、ユーザ端末1905がネットワー クBの情報コンセント409に接続された場合について 説明する。

【0105】図20は、ユーザ端末1905がネットワ ークBの情報コンセント409に接続された場合の通信

【0106】初期状態では、LANスイッチ1600の フィルタリングテーブル1607には、何も登録されて いない。また、学習テーブル1606は、MACアドレ スフィールド1801にルータ1904のMACアドレ ス(22:22:00:44:44:44)を、接続ポ ートフィールド1802にネットワークインターフェー スA1602の名前をそれぞれ格納している1つのエン トリを持っている。

【0107】まず、ユーザ端末1905は、情報コンセ る。また、一定時間利用されなかったエントリは、自動 20 ント409に接続されると、DHCPプロトコルにより IPアドレスを要求するためのアドレス要求パケット2 001を送信する。この場合、ユーザ端末1905はパ ケット2001の宛先アドレスをブロードキャストアド レスとして送信する。パケット2001はLANスイッ **チ1600のネットワークインターフェースB1603** により受信され、パケット中継部1601に送られる。

【0108】パケット2001を受信したLANスイッ チ1600の中継処理を説明する。

【0109】図21は、パケット受信に対するLANス ネットワークインターフェース1602~1605にそ 30 イッチ1600のパケット中継部1601の中継処理を 示すフローチャートである。

【0110】パケット2001を受信するとパケット中 継部1601は、パケット2001の宛先アドレスが学 習テーブル1606に登録されているか検索する(処理) 2101)。宛先アドレスは学習テーブル1606に登 録されていない為、宛先アドレスがブロードキャストア ドレスか判断する(処理2102)。宛先アドレスはプ ロードキャストアドレスである為、受信ポートがアップ リンクか判断する(処理2103)。受信ポートはネッ・ 40 トワークインターフェースB1603であってアップリ ンクではない為、パケット2001の送信元アドレスが 学習テープル1606に登録されているか検索する(処 理2104)。送僧元アドレスであるユーザ端末190 5のMACアドレス(22:22:FF:00:00: 01) は学習テーブル1606に登録されていない。ま た、フィルタリングテーブル1607にもこの送信元ア ドレスは登録されていない為、パケット中継部1601 はユーザ端末1905のMACアドレス(22:22: FF:00:00:01) をフィルタリングテーブル1 表記されたアドレス)。各ネットワークに接続された各 50 607の1つのエントリのMACアドレスフィールド1

701に登録する(処理2105)。

【0111】この場合、図17に示すように、フィルタ リングテーブル1607のそのエントリのIPアドレス フィールド1702には「未登録」を示す情報、接続ポ ートフィールド1703にはネットワークインターフェ ースB1603の名前「B」がそれぞれ登録される。

21

【0112】そして、パケット中継部1601はパケッ ト2001をアップリンクにのみ中継し、ルータ190 4に送る(処理2105)。

であるので、ルータ1904のBOOTPリレーエージ ェント機能によってDHCPサーバ1903に中継され る。

【0114】図20において、DHCPサーバ1903 から送信されたアドレス配布パケット2002は、ルー・ タ1904のBOOTPリレーエージェント機能によ り、ユーザ端末1905のMACアドレス(22:2 2:FF:00:00:01) 宛に送られる。

【0115】パケット2002はLANスイッチ160 0のネットワークインターフェースA1602により受 20 1.2)を含み、宛先MACアドレスとしてルータ19 信され、パケット中継部1601に送られる。パケット 中継部1601は、図21に示されたフローチャートに 従ってパケット2002を中継処理する。パケット中継 部1601は、パケット2002の宛先アドレスである ユーザ端末1905のMACアドレスが学習テーブル1 606に登録されているか検索する(処理2101)。. 宛先アドレスは学習テーブル1606に登録されていな い為、宛先アドレスがプロードキャストアドレスか判断 する(処理2102)。宛先アドレスはプロードキャス トアドレスではない為、宛先アドレスがフィルタリング *30* テーブル1607に登録されているか検索する(処理2 106)。フィルタリングテーブル1607にはユーザ 端末1905のMACアドレスが登録されている為、受 信ポートがアップリンクか判断する(処理2107)パ ケット2002の受信ポートはネットワークインターフ エースA1602であり、アップリンクである為、パケ ット2002の通信プロトコルが I Pプロトコルか判断 する(処理2108)。通信プロトコルは IPプロトコ ルである為、パケット2002に含まれる送信元IPア 認証サーバのIPアドレスか判断する(処理210

9)。送信元IPアドレスはリレーエージェント (ルー タ1904)のIPアドレスである為、パケット中継部 1601はパケット2002を中継する。この場合、パ ケット中継部1601はパケット2002の宛先アドレ スがMACアドレスフィールド1701の内容と一致す るフィルタリングテーブル1607のエントリ#1を参 照する。エントリ#1の接続ポートフィールド1703 にはネットワークインターフェースB1603の名前が

ト2002をネットワークインターフェースB1603 に中継し、ネットワークインターフェースB1603か ら送信させる(処理2110)。これによって、ユーザ 端末1905にアドレス配布パケット2002が送られ る。ここで、ユーザ端末1905に、DHCPサーバ1 903から配布された IPアドレスが「192.16 8. 5. 1」であるとする。

【0116】次に、ユーザ端末1905が認証サーバに よる認証を受けずにファイルサーバ1902にアクセス 【0113】パケット2001はアドレス要求パケット 10 を試みる場合について説明する。但し、アクセスのため のプロトコルとしてはIPが用いられる。

> 【0117】図19に示されたネットワークシステムに おいて、ファイルサーバ1902 (IPアドレス19 2. 168. 1. 2) とユーザ端末1905 (IPアド レス192.168.5.1)は、それぞれが接続して いるサブネットが異なる。その為、ユーザ端末1905 がファイルサーバ1902にアクセスするために送信す るパケット2003は、宛先IPアドレスとしてファイ ルサーバ1902のIPアドレス (192. 168.

04のMACアドレス(22:22:00:44:4 4:44) を含む。パケット2003はユーザ端末19 05から送信され、LANスイッチ1600のネットワ ークインターフェースB1603に受信される。ネット ワークインターフェースBは受償したパケット2003 をパケット中継部1601に送る。

【0118】パケット2003を受信したLANスイッ チ1600のパケット中継部1601の処理を図21に 示されたフローチャートを用いて説明する。

【0119】パケット2003を受信するとパケット中 継部1601は、パケット2003の宛先MACアドレ スが学習テーブル1606に登録されているか検索する (処理2101)。宛先MACアドレスであるルータ1 904のMACアドレスは学習テーブル1606に登録 されている。従って、パケット中継部1601は、パケ ット2003の通信プロトコルがIPプロトコルである か、また、パケット2003に含まれる送信元MACア ドレスがフィルタリングテーブル1607に登録されて いるかを確認する(処理2111)。パケット2003 ドレスがリレーエージェント (ルータ1904) または 40 の通信プロトコルは IPプロトコルであり、また、送信 元MACアドレスであるユーザ端末1905のMACア ドレスはフィルタリングテーブル1607に登録されて - いる。従って、パケット中継部1601は、フィルタリ ングテーブル1607のうちのユーザ端末1905のM. ACアドレスが登録されているエントリにおけるIPア ドレスフィールド1702に、パケット2003に含ま れる送信元IPアドレスを登録する(処理2111)。 この場合、図17に示されるように、フィルタリングテ ープル1607のうちのユーザ端末1905のMACア 登録されている為、パケット中継部1601は、パケッ 50 ドレスが登録されているエントリにおけるIPアドレス

23

フィールド1702には「未登録」を示す情報が元々登 録されている為、その情報がパケット2003に含まれ る送信元IPアドレスに変更されることになる。尚、パ ケット2003に含まれる送信元IPアドレスは、DH CPサーバ1903からユーザ端末1905に配布され たIPアドレス (192.168.5.1) である。

【0.120】その後、パケット中継部1601は、学習 テープル1606のうちの宛先MACアドレスが登録さ れたエントリにおける接続ポートフィールド1802の 内容に従って、パケット2003をアップリンクに中継 10 する。パケット2003はアップリンクからルータ19 04に送られる。パケット2003はIPプロトコルの 仕様に基づいてルータ1904によってファイルサーバ 1902に中継される。

【0121】ファイルサーバ1902は、パケット20 03を受信すると、ユーザ端末1905によって要求さ れたデータを含むパケット2004を、応答パケットと ・して送信する。パケット2004はルータ1904に受 信され、中継されてLANスイッチ1600に送られ エースA1602はパケット2004を受信し、パケッ ト中継部1601に送る。

【0122】次に、パケット2004を受信したLAN スイッチ1600のパケット中継部1601の処理につ いて図21に示されたフローチャートに従って説明す る。

【0123】まず、パケット2004は宛先MACアド レスとしてユーザ端末1905のMACアドレス(2) 2:22:FF:00:00:01)、宛先IPアドレ スとしてユーザ端末1905のIPアドレス(192. 168.5.1)、送信元 I P アドレスとしてファイル サーバ1902のIPアドレス(192, 168, 1, 2)を含む。

【0124】パケット中継部1601は、パケット20 04の宛先MACアドレスであるユーザ端末1905の MACアドレスが学習テーブル1606に登録されてい るか検索する(処理2101)。宛先MACアドレスは 学習テーブル1606に登録されていない為、宛先MA Cアドレスがプロードキャストアドレスか判断する(処 アドレスではない為、宛先MACアドレスがフィルタリ ングテーブル1607に登録されているか検索する(処 理2106)。フィルタリングテーブル1607にはユ ーザ端末1905のMACアドレスが登録されている 為、受信ポートがアップリンクか判断する(処理210 7) パケット2004の受信ポートはネットワークイン ターフェースA1602であり、アップリンクである 為、パケット2004の通信プロトコルがIPプロトコ ルか判断する(処理2108)。通信プロトコルはIP プロトコルである為、パケット2004に含まれる送信 50 パケット2005はアップリンクからルータ1904に

元IPアドレスがリレーエージェント(ルータ190 4) または認証サーバのIPアドレスか判断する(処理 2109)。送信元 I Pアドレスはファイルサーバ19 02のIPアドレスである為、パケット2004を廃棄 する(処理2109)。即ち、パケット2004はLA Nスイッチ1600からユーザ端末1905に送信され ない。従って、ユーザ端末1905からファイルサーバ

24

【0125】次に、ユーザ端末1905が認証サーパ1 901から認証を受ける場合について説明する。

1902へのアクセスは成立しない。

【0126】ユーザは、認証サーバ1901による認証 を受ける為、ユーザ端末1905にユーザ ID及びパス ワードを入力する。ユーザ端末1905は、入力された ユーザIDとパスワードを含むパケット2005を認証 サーバ1901宛に送信する。この場合において、認証 サーバ (IPアドレス192.168.1.1) とユー ザ端末1905(IPアドレス192.168*.* 5. 1)のそれぞれが属するサブネットは異なる。その為、 パケット2005は、宛先IPアドレスとして認証サー る。LANスイッチ1600のネットワークインターフ 20 パ1901のIPアドレス (192.168.1.1) を含み、宛先MACアドレスとしてルータ1904のM ACT | VX (22:22:00:44:44:44) を含む。パケット2005はユーザ端末1905から送 信され、LANスイッチ1600のネットワークインタ ーフェースB1603に受信される。ネットワークイン ターフェースBは受信したパケット2005をパケット 中継部1601に送る。

> 【0127】パケット2005を受信したLANスイッ チ1600のパケット中継部1601の処理を図21に **30** 示されたフローチャートを用いて説明する。

【0128】パケット2005を受信するとパケット中 継部1601は、パケット2005の宛先MACアドレ スが学習テーブル1606に登録されているか検索する (処理2101)。宛先MACアドレスであるルータ1 904のMACアドレスは学習テーブル1606に登録 されている。従って、パケット中継部1601は、パケ ット2005の通信プロトコルがIPプロトコルである か、また、パケット2005に含まれる送信元MACア ドレスがフィルタリングテープル1607に登録されて 理2102)。宛先MACアドレスはプロードキャスト 40 いるかを確認する(処理2111)。パケット2005 の通信プロトコルはIPプロトコルであり、また、送信 元MACアドレスであるユーザ端末1905のMACア ドレスはフィルタリングテーブル1607に登録されて いる。更に、パケット2005に含まれる送信元IPア ドレスもフィルタリングテーブル1607に登録されて いる。従って、パケット中継部1601は、学習テープ ル1606のうちの宛先MACアドレスが登録されたエ ントリにおける接続ポートフィールド1802の内容に 従って、パケット2005をアップリンクに中継する。

26

送られる。パケット2005はIPプロトコルの仕様に 基づいてルータ1904によって認証サーバ1901に・

25

中継される。

【0129】認証サーバ1901は、ユーザ端末190 5から送られたパケット2005に含まれるユーザID とパスワードが、ネットワークの使用を許可されたユー **ザのものであった場合、状態変更指示通知パケット20** 06をLANスイッチ1600の状態変更指示通知パケ ット処理部1608宛に送信する。この状態変更指示通 知パケット2006は、ユーザ端末1905のIPアド 10 レス(192.168.5.1)と「許可」を示す情報 を含む。状態変更指示通知パケット2006は、ルータ 1904によってLANスイッチ1600に中継され る。LANスイッチ1600のネットワークインターフ エースA1602は状態変更指示通知パケット2006 を受信し、パケット中継部1601を介して状態変更指 示通知パケット処理部1608に送る。状態変更指示通 知パケット処理部1608は、状態変更指示通知パケッ ト2006を受けて、状態変更指示通知パケット200 6に含まれるIPアドレス (192.168.5.1)

をフィルタリングテーブル1607から検索する。状態 変更指示通知パケット処理部1608は、フィルタリン グテーブル1607からIPアドレス (192.16 8. 5. 1) が登録されているエントリを見つけ、その エントリのMACアドレスフィールド1701と接続ポ ートフィールド1703から、MACアドレス (22: 22:FF:00:00:01) と接続ポートの名前

(B) を読み出す。状態変更指示通知パケット処理部 1 608は、読み出したMACアドレスと接続ポートの名 前が登録された新たなエントリを学習テーブル1606 に迫加する。

【0130】図22は、学習テーブル1606の構成図 (2) である。図22に示されるように、学習テーブル 22は、#2のエントリとしてMACアドレス(22: 22:FF:00:00:01)と接続ポートの名前 (B)を含むエントリを持つ。

【0131】認証サーバ1901の認証後、ユーザ端末 1905が再度ファイルサーバ1902にアクセスする 為にパケット2007を送信すると、上述と同様に、パ 1904によって中継されてファイルサーバ1902に 送られる。

【0132】ファイルサーバ1902は、パケット20 07を受信すると、ユーザ端末1905によって要求さ れたデータを含むパケット2008を、応答パケットと して送信する。パケット2008はルータ1904に受 信され、中継されてLANスイッチ1600に送られ る。LANスイッチ1600のネットワークインターフ ェースA1602はパケット2008を受信し、パケッ

パケット中継部1601は、図21に示されたフローチ ヤートに従って次のように処理する。

【0133】パケット2008は宛先MACアドレスと してユーザ端末1905のMACアドレス(22:2 2:FF:00:00:01)、宛先IPアドレスとし てユーザ端末1905のIPアドレス(192.16 8. 5. 1)、送信元 [Pアドレスとしてファイルサー バ1902のIPアドレス (192. 168. 1. 2) を含む。

【0134】パケット中継部1601は、パケット20 08の宛先MACアドレスであるユーザ端末1905の MACアドレスが学習テーブル1606に登録されてい るか検索する(処理2101)。宛先MACアドレスは ユーザ端末1905のMACアドレス(22;22:F F:00:00:01) であるので、図22に示される ように学習テーブル1606に登録されている。従っ て、パケット中継部1601は、パケット2008の通 信プロトコルが I Pプロトコルであるか、また、パケッ ト2008に含まれる送信元MACアドレスがフィルタ 20 リングテーブル1607に登録されているかを確認する (処理2111)。パケット2008の通信プロトコル はIPプロトコルであり、また、送信元MACアドレス であるルータ1904のMACアドレスはフィルタリン グテープル1607に登録されていない為、フィルタリ ングテープル1607には何も登録しない。そして、パ ケット中継部1601は、学習テーブル1606のうち の宛先MACアドレスが登録されたエントリにおける接 統ポートフィールド1802の内容に従って、パケット 2008をネットワークインターフェースB1603に 30 中継する。パケット2008はネットワークインターフ エースB1603からユーザ端末1905に送られる。 これにより、ユーザ端末1905からファイルサーバ1 902へのアクセスが成立する。

【0135】認証を受けた後、ユーザ端末1905が一 定時間ファイルサーバと通信をしなかった場合、学習テ ーブル1606のエントリ(エントリ#2)は自動的に 削除される。従って、再びユーザ端末1905が認証サ ーパによる認証を受けるまではファイルサーバ1902 へのアクセスはできなくなる。また、DHCPサーバ1 ケット2007は、LANスイッチ1602及びルータ 40 903によるアドレス配布において、通常、配布された アドレスの使用期限が設けられている。このため、DH CPサーバ1903は、ユーザ端末1905にアドレス 配布を行ってから所定の時間が経過し、アドレスの使用 期限が過ぎたら、タイムアウト通知2009を認証サー バ1901に対して行う。タイムアウト通知2009を 受けた認証サーバは、使用期限の過ぎたIPアドレス (この場合192.168.5.1) 、および「禁止」 という情報を含む状態変更指示通知パケット2010を LANスイッチ1600の状態変更指示通知パケット処 ト中継部1601に送る。パケット2008を受信した 50 理部1608宛に送信する。状態変更指示通知パケット

27

2010は、ルータ1904によってLANスイッチ1 600に中継される。LANスイッチ1600のネット ワークインターフェースA1602は状態変更指示通知 パケット2010を受信し、パケット中継部1601を 介して状態変更指示通知パケット処理部1608に送 る。状態変更指示通知パケット処理部1608は、状態 変更指示通知パケット2010を受けて、状態変更指示 通知パケット2010に含まれる I Pアドレス (19 2. 168. 5. 1) をフィルタリングテーブル160 7から検索する。状態変更指示通知パケット処理部16 08は、フィルタリングテーブル1607から IPアド レス(192.168.5.1) が登録されているエン トリを見つけ、そのエントリのMACアドレスフィール ド1701から、MACアドレス(22:22:FF: 00:00:01)を読み出す。状態変更指示通知パケ ット処理部1608は、更に、読み出したMACアドレ スを学習テーブル1606から検索し、そのMACアド レスが登録されているエントリを見つける。状態変更指 示通知パケット処理部1608は、フィルタリングテー プル1607と学習テーブル1606の双方から、見つ 20 た場合の通信シーケンス図である。 けたエントリをそれぞれ削除する。その結果、ユーザ端 末1905は、再び認証を受けない限りファイルサーバ 1902にアクセスできなくなる。

【0136】以上のように、LANスイッチ1600を 用いることで、認証を受けていないユーザ端末1905 からのファイルサーバ1902へのアクセスが防止さ れ、認証を受けたユーザ端末1905からのファイルサ ーバ1902へのアクセスが許可されるネットワークシ ステムを構築できる。また、情報コンセントに接続され たユーザ端末が一定時間無通信である場合や、ユーザ端 30 継部2301に送られる。パケット中継部2301は、 末に配布されたアドレスの使用期限が過ぎた場合に、L ANスイッチ1600内のテーブルを自動的に変更し、 再びユーザ端末が認証を受けるまではファイルサーバ1 902へのアクセスを防止することもできる。

【0137】図23は、パケット通僧装置としてルータ 2300を用いたネットワークシステムの構成図であ る。

【0138】ルータ2300は、例えば、複数のネット ワークインターフェースA2302~D2305、パケ える。

【0139】パケット中継部2301は、1Pプロトコ ルに基づいてパケット中継を行う。また、パケット中継 部2301はIPアドレス登録表2306に登録されて いないIPアドレスを持つユーザ端末からのパケットに 対して、カプセル化処理を行う。ネットワークインター フェースA2302~D2305は、それぞれ異なるネ ットワークに接続され、パケットの送受信を行う。IP アドレス登録表2306には、認証を受けたユーザ端末 のIPアドレスが登録される。

【0140】また、このネットワークシステムは、例え ば、ルータ2300と、ルータ2300のネットワーク インターフェースA2302に、ネットワークAを介し て接続された認証サーバ2310及びファイルサーバ2 311と、ネットワークインターフェースB2303~ D2305に、ネットワークB~Dをそれぞれ介して接 続され、ユーザが端末を自由に接続できる複数の情報コ ンセント409と、情報コンセント409を介してネッ トワークB2313に接続されたユーザ端末2312と を含む。認証サーバ2310は、ユーザ認証を行うと共 に、その結果をルータ2300に通知し、後述するカプ セル化されたパケットの送受信を行う。

【0141】つぎに、このネットワークシステムにおい て、ユーザ端末2312がネットワークB2313に接 続された情報コンセント409に接続された場合につい て説明する。

【0142】図27は、初期状態でのIPアドレス登録 表2306の構成図である。図24は、ユーザによって ユーザ端末2312が情報コンセント409に接続され

【0143】ユーザ端末2312が認証サーバ2310 による認証を受けずにファイルサーバ2311へのアク セスを試みた場合について説明する。

【0144】認証を受けていないユーザ端末2312 は、ファイルサーバ2311にアクセスするため、ファ イルサーバ2311のIPアドレス(192.168. 10.2) 宛のパケット2400を送信する。この場 合、パケット2400は、ルータ2300のネットワー クインターフェースB2303に受信され、パケット中 ユーザ端末2312からのパケット2400を受信し、 中継処理を行う。

【0145】図25は、ルータ2300のパケット中継 装置2301の中継処理を示すフローチャートである。 【0146】パケット2400を受信すると、パケット

中継部2301は、パケット2400の宛先アドレスが ルータ2300のカプセル化用アドレスか判断する(処 理2501)。パケット2400の宛先アドレスは、フ ァイルサーバ2311のIPアドレスであり、ルータの ット中継部2301、IPアドレス登録表2306を備 40 カプセル化用アドレスではない。そこで、パケット24 ○ ○ ○ の送信元アドレスが I Pアドレス登録表 2 3 0 6 に 登録されているか検索する(処理2502)。送信元ア ドレスであるユーザ端末2312のIPアドレスはIP アドレス登録表2306に登録されていない為、パケッ ト中継部2301は、パケット2400をカプセル化す る(処理2503)。

> 【0147】ここで、「カプセル化」とは、IPヘッダ を含むパケット2400全体を1つのデータとみなし、 このデータに対して、宛先アドレスとして認証サーバ2 60 310のカプセル化用アドレス(192.168.10

29

0. 100)、送信元アドレスとしてルータ2300の カプセル化用アドレス(192.168.100.10 1)を含む I Pヘッダを付加することにより、新たなパ ケット(カプセル化したパケット)を作成することであ る。この為、カプセル化したパケットは、元々の宛先ア ドレス(例えば、ファイルサーバ2311のIPアドレ ス)に係わらず、認証サーバ2310に送信されること になる(処理2504)。

【0148】ここで、カプセル化されたパケットを受信 した認証サーバ2310の処理について説明する。

【0149】図26は、パケットを受信した認証サーバ 2310の処理を示すフローチャートである。

【0150】カプセル化されたパケットを受信した認証 サーバ2310は、パケットの宛先アドレスが認証サー バのカプセル化用アドレスか判断する(処理260

1)。カプセル化されたパケットの宛先アドレスは認証 サーバのカプセル化アドレスである為、パケットの送信 元アドレスがルータ2300のカプセル化用アドレスで あるか判断する(処理2602)。送信元アドレスはル ータのカプセル化用アドレスである為、受信したパケッ *20* トのカプセル化を解除し、元々のパケット2400を復 元する(処理2603)。カプセル化を解除するとは、 カプセル化されたパケットからIPヘッダを取り除き、 カプセル化されたパケットにデータとして含まれていた カプセル化される前のパケット2400を取り出すこと である。

【0151】次に、認証サーバ2310は、カプセル化 を解除したパケット2400の宛先アドレスが認証サー バのIPアドレスであるか判断する(処理2604)。 パケット2400の宛先アドレスはファイルサーバ23 11のIPアドレスであって、認証サーバ2310のI Pアドレスではない。従って、認証サーバ2310はパ ケット2400を廃棄する。

【0152】この結果、認証を受けていないユーザ端末 2312は、ファイルサーバ2311ヘアクセスするこ とはできない。

【0153】次に、ユーザ端末2312が認証サーバ2 310から認証を受ける場合について図24及び図25 を用いて説明する。

を受ける為、ユーザ端末2312にユーザID及びパス ワードを入力する。ユーザ端末2312は、入力された ユーザIDとパスワードを含むパケット2401を認証 サーバ2310宛に送信する。パケット2401はルー タ2300のネットワークインターフェースB2303 に受信される。ネットワークインターフェースB230 3は受信したパケット2401をパケット中継部230 1に送る。

【0155】パケット2401を受信したルータ230 0のパケット中継部2301の処理を図25に示された 50 ャートに従って、パケット中継部2301は、受信した

フローチャートを用いて説明する。

【0156】パケット2401を受信すると、パケット 中継部2301は、パケット2401の宛先アドレスが ・ルータ2300のカプセル化用アドレスか判断する(処 理2501)。パケット2401の宛先アドレスは、認 証サーバ2310のIPアドレスであり、ルータのカプ セル化用アドレスではない。そこで、パケット2401 の送信元アドレスがIPアドレス登録票2306に登録 されているか検索する(処理2502)。送信元アドレ 10 スであるユーザ端末2312のIPアドレスはIPアド レス登録表2306に登録されていない為、パケット中 継部2301は、パケット2401をカプセル化する (処理2503)。そしてパケット中継部2301は、 カプセル化したパケットを認証サーバ2310に送僧す る(処理2504)。

【0157】図26に示されるように、認証サーバ23 10は、カプセル化されたパケットを受信すると、パケ ットの宛先アドレスが認証サーバのカプセル化用アドレ スか判断する(処理2601)。カプセル化されたパケ ットの宛先アドレスは認証サーバのカプセル化用アドレ スである為、パケットの送信元アドレスがルータ230 0のカプセル化用アドレスであるか判断する(処理26 02)。送信元アドレスはルータのカプセル化用アドレ スである為、受信したパケットのカプセル化を解除し、 元々のパケット2401を取り出す(処理2603)。 次に、認証サーバ2310は、カプセル化を解除したパ ケット2401の宛先アドレスが認証サーバのIPアド レスであるか判断する(処理2604)。パケット24 01の宛先アドレスは認証サーバ2310のIPアドレ **30** スである為、認証を行う(処理2605)。 認証の処理 において、認証サーバ2310は、パケット2401に 含まれるユーザIDとパスワードがネットワークの使用 許可を与えられたユーザのものと一致するか比較し、一 致したら、ユーザ端末2312の認証が成功したことを 通知するパケット2402を生成し、更にこのパケット 2402をカプセル化して送信する(処理2606)。・ パケット2402は宛先アドレスとしてユーザ端末23 12のIPアドレスを含むIPヘッダを持つ。認証サー バ2310によるカプセル化は、宛先アドレスとしてル 【0154】ユーザは、認証サーバ2310による認証 40 ータ2300のカプセル化用アドレス(192.16 8. 100. 101)、送信元アドレスとして認証サー バ2310のカプセル化用アドレス(192.168. 100. 100) を含む I Pヘッダを、パケット240 2に付加し、新たなパケット(カプセル化したパケッ ト)を作成することである。従って、カプセル化された パケットはルータ2300に送信される。

> 【0158】カプセル化されたパケットはネットワーク インターフェースA2302により受信され、パケット 中継部2301に送られる。図25に示されたフローチ

パケットの宛先アドレスがルータのカプセル化用アドレ スか判断する(処理2501)。宛先アドレスはルータ 2300のカプセル化用アドレスである為、送僧元アド レスが認証サーバ2310のカプセル化用アドレスであ るか判断する(処理2505)。送僧元アドレスは認証 サーバ2310のカプセル化用アドレスである為、パケ ット中継部2301は、受信したパケットのカプセル化 を解除し、元々のパケット2402を取り出す(処理2 506)。そして、パケット中継部2301は、パケッ ト2402を中継し(処理2507)、ユーザ端末23 12へ送信する。

31

【0159】また、ユーザ端末2312の認証が成功す ると、認証サーバ2310は、ルータ2300に対し て、ユーザ端末2312のIPアドレス(192.16 8. 3. 3) を I P ア ドレス 登録表 2 3 0 6 へ 登録する よう指示するパケット2403を送信する。

【0160】パケット2403はネットワークインター フェースA2302により受信され、パケット中継部2 301に送られる。パケット中継部2301は、パケッ ト2403を受け取ると、パケット2403による指示 20 に従って、IPアドレス登録表2306にユーザ端末2 312のIPアドレス (192.168.3.3) を登 録する。

【0161】その後、ユーザ端末2312がファイルサ ーバ2311にアクセスする場合について説明する。

【0162】ユーザ端末2312は、ファイルサーバ2 311にアクセスするため、ファイルサーバ2311の IPアドレス (192.168.10.2) 宛のパケッ ト2404を送信する。パケット2404は、ルータ2 300のネットワークインターフェースB2303に受 信され、パケット中継部2301に送られる。

【0163】図25に示されるように、パケット240 4を受信すると、パケット中継部2301は、パケット 2404の宛先アドレスがルータ2300のカプセル化 用アドレスか判断する(処理2501)。パケット24 04の宛先アドレスは、ファイルサーバ2311のIP アドレスであり、ルータのカプセル化用アドレスではな い。そこで、パケット2404の送信元アドレスがIP アドレス登録表2306に登録されているか検索する

312のIPアドレスはIPアドレス登録表2306に 登録されている為、ルータ中継部2301はパケット2 404を中継し(処理2508)、パケット2404を ファイルサーバ2311へ送信する。

【0164】ファイルサーバ2311は、パケット24 04を受信すると、ユーザ端末2312によって要求さ れたデータを含むパケット2405を応答パケットとし て送信する。パケット2405は、ネットワークインタ ーフェースA2302により受信され、パケット中継部 2301に送られる。パケット中継部2301は、パケ 50 スを防止することができる。

ット2405の宛先アドレスがルータ2300のカプセ ル化用アドレスか判断する(処理2501)。パケット 2405の宛先アドレスは、ユーザ端末2312のIP アドレスであり、ルータのカプセル化用アドレスではな い。そこで、パケット2405の送信元アドレスがIP アドレス登録表2306に登録されているか検索する (処理2502)。送信元アドレスであるファイルサー パ2311のアドレス(192.168.10,2)は 1Pアドレス登録表2306に登録されている。そこ *10* で、ルータ中継部2301はパケット2405を中継し (処理2508)、パケット2405をユーザ端末23 12に送信する。このように、ユーザ端末2312が認 証サーバ2310による認証を受けた後は、ユーザ端末 2312からファイルサーバ2311へのアクセスが可 能となる。

【0165】認証サーバ2310は、ユーザ端末231 2の認証が成功した後、定期的にユーザ端末2312に 対してICMP (Internet Control Message Protoco 1) に従ったICMPエコーリクエスト2406を送信 し、ICMPエコーリクエスト2406に対する応答デ ータである I CMPエコーリプライ 2 4 0 7 がユーザ端 末2312から返送されてくることを確認する。

【0166】ICMPエコーリクエスト2406を送信 してから一定時間以内にユーザ端末2312からICM Pエコーリプライ2407が送られてこない場合、認証 サーバ2310は、ユーザ端末2312のIPアドレス (192、168、3、3)をIPアドレス登録表から 削除するよう指示するパケットをルータ2300に送信 する。そのパケットはネットワークインターフェースA 2302により受信され、パケット中継部2301に送 られる。パケット中継部2301は、そのパケットを受 け取ると、パケットによる指示に従って、IPアドレス 登録表2306からユーザ端末2312のIPアドレス (192.168.3.3) を削除する。その結果、ユ ーザ端末2312が再び認証を受けるまでは、ユーザ端 末2312からファイルサーバ2311へのアクセスは できなくなる。

【0167】以上のように、ルータ2300を用いるこ とで、認証を受けていないユーザ端末2312からファ (処理2502)。送信元アドレスであるユーザ端末2 40 イルサーバ2311へのアクセスが防止され、認証を受 けたユーザ端末2312からファイルサーバ2311へ のアクセスが許可されるネットワークシステムを構築す ることができる。また、認証サーバ2310が定期的に ユーザ端末2311からのICMPエコーリプライ24 07の受信を確認することにより、ユーザ端末2311 がネットワークから離脱したり、ネットワークの使用を 中止した場合、ユーザ端末2311のIPアドレスをI Pアドレス登録表2306から自動的に削除し、ユーザ 端末2311によるファイルサーバ2311へのアクセ

(18)

特開2002-84306

【0168】図28は、複数のパケット通信装置A~C 2801とルータ2820によって複数のネットワーク が接続されたネットワークシステムの構成図である。

33

【0169】このネットワークシステムは、例えば、パ ケット通信装置A~C2801と、各パケット通信装置 A~C2801と接続されたルータ2820と、それぞ れネットワーク(IPサブネット)を介してルータ28 20に接続されたサーバA~C2803、フィルタリン グ状態管理装置2802、DHCPサーバ2807と、 各パケット通信装置A~C2801と接続された1つ以 10 上のネットワーク(IPサブネット)を含む情報コンセ ントシステム2830と、情報コンセントシステム28 30のうちの任意のネットワークに接続される1台以上 のユーザ端末2806とを含む。各パケット通信装置A ~C2801は、アドレス学習テーブル2811と、対 象外アドレステーブル2812と、認証用アドレステー ブル2813とを備え、情報コンセントシステム283 0に接続されたユーザ端末2806から送られてくるパ ケットの中継またはフィルタリング(廃棄)を行なう。 各パケット通信装置A~C2801はOSI参照モデル 20 のデータリンク層でパケットの中継を行うLANスイッ チである。各パケット通信装置A~C2801は、DH CPリレーエージェント機能を有し、接続された各IP サブネットに対応するIPアドレスを持つものとする。 【0170】各サーバA~C2803は、それぞれユー ザ認証部2804と認証状態検出部2805を備える。 ユーザ認証部2804はユーザを職別する為の情報を蓄 積するユーザアカウント2840を備える。認証状態検 出部2805はサブネットテーブル2814を備える。 ユーザ認証部2804は各サーバA~C2803(パー ソナルコンピュータ)により実行されるソフトウェアと して実現されている。ユーザ認証部2804としては、 OS (Operating System) の持つログイン機能が用いられ るが、その他の認証方法、例えばユーザにパスワードを 入力させるWWW(World Wide Web)のページ等が用いら れても構わない。また、複数のユーザ認証部2804が ネットワークシステムに存在する場合、その全てが同じ 方式のユーザ認証を行ってもよいし、それぞれが異なる 方式のユーザ認証を行ってもよい。認証状態検出部28 05も、各サーバA~C2803により実行されるソフ 40 装置のIPアドレスフィールド2903、パケット通信 トウェアとして実現されている。ユーザ認証部2804 により認証(ログイン)が行われた場合、ユーザ認証部 2804は同じサーバ2803において動作する認証状 態検出部2805に対して、認証(ログイン)に成功し たユーザ端末のIPアドレスを通知する。

【0171】フィルタリング状態管理装置2802はサ プネットテーブル2814を備える。フィルタリング状 態管理装置2802は、各サーバA~C2803の認証 状態検出部2805およびパケット通信装置2801と ネットワークを介して通信する。

【0172】このネットワークシステムにおいて、ユー ザは自由にユーザ端末(ノートパソコン等)を情報コン セントシステム2830における1つ以上のネットワー ク(I Pサブネット1 4 7. 3. 1. 0から1 4 7. 5.3.0)の何れかに接続することができ、ネットワ ークシステムを利用することができる。

【0173】このネットワークシステムにおいて、通信 は全てIPプロトコル(IPv4)に従って行われる。 尚、その他の通信プロトコル (例えば I P v 6) が用い られるネットワークシステムであっても構わない。各ネ ットワーク (IPサブネット) にはIPサブネット番号 ・ が割り当てられている。尚、サブネットマスクは全て2 4ピット長であるとする。各ネットワークに接続された 機器には、そのネットワークに属するIPアドレスが割 り当てられている。図28において1Pと記されてい る。各ネットワークは全てIEEEで規定されているC SMA/CD型の802.3ネットワークである。尚、 各ネットワークは、その他のネットワークであっても構 わない。各ネットワークに接続された各機器のインター フェースには物理アドレス(以下、MACアドレスと記 載する)が設定されている。以下の説明で必要となるM ACアドレスは、図28においてMACと記載されてい る。

【0174】情報コンセントシステム2830にユーザ 端末2806が全く接続されていない初期の状態におけ る各装置の設定について説明する。

【0175】ユーザ鼫証部2804には、ネットワーク の使用が許可されたユーザのユーザIDとパスワードと が登録されている。ユーザ認証部2804としてOSの 30 ユーザ認証(ログイン)機能が用いられるので、OSに おけるユーザアカウント2840がこの登録情報に該当 する。認証状態検出部2805およびフィルタリング状 態管理装置2802にはサブネットテーブル2814が 設定されている。

【0176】図29はサブネットテーブル2814の構 成図である。

【0177】サブネットテーブル2814の各エントリ は、サブネットアドレスフィールド2901、サブネッ トマスクフィールド2902、フィルタリング状態管理 装置のIPアドレスフィールド2904からなる。パケ ット通信装置のIPアドレスフィールド2904には、 サプネットアドレスフィールド2901およびサブネッ トマスクフィールド2902に登録されたサブネットア ドレス及びサブネットマスクを論理積したアドレスを持 **つIPサブネットが接続されているパケット通信装置2** 801のIPアドレスが登録される。IPアドレスフィ ールド2904に登録されたIPアドレスを持つパケッ ト通信装置2801に指示を出すフィルタリング状態管 50 理装置2802のIPアドレスがフィルタリング状態管

35

理装置のIPアドレスフィールド2903に登録され る。ネットワークシステム内のフィルタリング状態管理 装置2802は1つだけなので、サブネットテーブル2 814の全エントリのフィルタリング状態管理装置の I Pアドレスフィールド2903には、同じIPアドレス が登録されている。尚、ネットワークシステム内に複数 のフィルタリング状態管理装置2802を設けて、サブ ネットテーブル2814のエントリごとに異なるIPア ドレスを登録し、フィルタリング状態管理装置2802 の処理を分散させることも可能である。認証状態検出部 10 【0184】図28に示されたネットワークシステムに 2805は、ユーザによるログインを検出すると、ユー ザの使用するユーザ端末2806のIPアドレスが属す るIPサブネットをサブネットテーブル2814で検索 し、該当するエントリの内容からユーザのログインを通 知すべきフィルタリング状態管理装置2802を決定す - る。同様に、フィルタリング状態管理装置2802はサ プネットテーブル2814の内容からログインしたユー ザ端末の I Pアドレスを通知すべきパケット通信装置 2 801を決定する。

【0178】各パケット通信装置A~C2801が備え 20 知であるものとする。 るアドレス学習テーブル2811には、初期状態では1 つもエントリが登録されていない。アドレス学習テープ ル2811の内容については後述する。

【0179】図30は認証用アドレステーブル2813 の構成図である。

【0180】認証用アドレステーブル2813には、ユ ーザ認証部2804を備えるサーバ2803のIPアド レスと、その他にユーザ認証に必要となる機能(例えば DNS (Domain Name System))を提供する機器のIP アドレスが登録される。図30に示された認証用アドレ 30 806にIPアドレスが設定されても構わない。DHC ステーブル2813には、各サーバA~C2803のI Pアドレスが登録されている。また、認証用アドレステ ーブル2813は、ユーザ認証を受けていないユーザに も公開してよい情報を持つサーバのIPアドレスを登録 する為に利用されても良い。

【0181】図31はパケット通信装置A2801の対 象外アドレステープル2812の構成図である。

【0182】対象外アドレステーブル2812には、ユ ーザが認証を受けなくてもアクセスしてよい情報機器の MACアドレスが登録される。対象外アドレステーブル 40 2812に登録されるべき情報機器は、ルータ等のパケ ット通信装置、プリンタ等の自発的にユーザ認証(ログ イン)を行えない機器などである。これらの機器のMA Cアドレスが、その機器と同じネットワークに接続され ているパケット通信装置2801の対象外アドレステー ブル2812に登録される。図31に示された対象外ア ドレステーブル2812には、ルータ2820の備える ネットワークインターフェースのうち、パケット通信装 置A2801と接続されているネットワークインターフ ェースのMACアドレスが登録されている。

【0183】上述した初期状態で、情報コンセントシス テム2830にユーザ端末2806が接続された場合、 ユーザ端末2806は、DHCPサーバ2807に対す る通信、ルータ2820に対するARP (Address Resol ution Protocol) 通信、およびユーザ認証部 2 8 0 4 と の通信だけが許可される。その他の通信はパケット通信 装置A2801によりフィルタリングされる。フィルタ リングとは、許可されていない通信の為のパケットを廃 棄することである。

おいて、ユーザによってユーザ端末2806が情報コン セントシステム2830におけるネットワーク(IPサ ブネット147.3.3.0) に接続され、ユーザ端末 2806によりユーザ認証(ログイン)が行われる場合 の通信シーケンス図を図33に示す。

【0185】ユーザ端末2806が認証(ログイン)を 行うために通信するサーバ2803はサーバAであると し、サーバAのIPアドレス137.1.1.1はユー ザ端末2806またはユーザ端末2806のユーザに既

【0186】情報コンセントシステム2830のネット ワーク(IPサブネット147.3.3.0) にユーザ 端末2806が接続された場合、その時点ではユーザ端 末2806にはIPアドレスが割り当てられていない。 そこで、図28に示されたネットワークシステムにおい ては、DHCPを使ってユーザ端末2806にIPアド レスが割り当てられる。尚、DHCP以外の方法によっ てユーザ端末2806にIPアドレスが割り当てられて も構わない。例えば、ユーザ自身によってユーザ端末2 P以外の方法が用いられる場合、パケット通信装置28 01のDHCPリレーエージェント機能は不要である。 【0187】まず、ユーザ端末2806が情報コンセン トシステム2830のネットワーク (1Pサブネット1 47.3.3.0) に接続されると、ユーザ端末280 6は、DHCPプロトコルによりIPアドレスを要求す る為のアドレス要求パケットを送信する。この場合、ユ ーザ端末2806は、パケットの宛先アドレスをブロー ドキャストアドレスとしてプロードキャスト送倌する。 アドレス要求パケットはパケット通信装置A2801に より受信される。

【0188】図32は、パケットを受信した各パケット 通信装置A~C2801の中継処理を示すフローチャー トである。

【0189】パケット通信装置A2801は、ユーザ端 末2806からアドレス要求パケットを受信すると、パ ケットに含まれる送信元MACアドレス(22:22: 00:11:11:11) をアドレス学習テーブル28 11から検索する(処理3201)。アドレス学習テー 50 プル2811には、初期状態ではエントリが登録されて

符開2002-84306

37

いない為、パケットの送信元MACアドレスを対象外ア ドレステーブル2812から検索する(処理320 2)。しかし、図31に示されるように、対象外アドレ ステーブル2812にはルータ2820のMACアドレ スしか登録されていない。つまり、ユーザ端末2806 からのパケットに含まれる送信元MACアドレスは何れ のテーブルにも登録されていない。よって、パケット通 信装置A2801は、送信元MACアドレスをアドレス 学習テーブル2811の1つのエントリに登録する。

【0190】その後、パケット通信装置A2801は、 アドレス要求パケットの宛先IPアドレスを認証用アド レステーブル2813から検索しようと試みる(処理3 204)。しかし、アドレス要求パケットの宛先アドレ スはプロードキャストアドレスである為、認証用アドレ ステーブル2813には登録されていない。そこで、パ ケット通信装置A2801は、受信したパケットがDH CPによるアドレス要求パケットであるか判断する(処 理3205)。受信したパケットはアドレス要求パケッ トである為、パケット通信装置A2801は、DHCP をルータ2820を介してDHCPサーバ2807に中 継する(処理3208)。

【0191】図33において、DHCPサーバ2807 はアドレス要求パケットを受信し、ユーザ端末2806 に対してIPアドレスを割り当てる。DHCPサーバ2 807は、ユーザ端末2806と接続されたネットワー ク (IPサブネット147.3.3.0) に厲するIP アドレス (147.3.3.1) をユーザ端末2806 に割り当てる。そして、そのIPアドレスをユーザ端末 る。その際、ユーザ端末2806が接続されたネットワ · ーク(I Pサプネット147.3.3.0)におけるデ フォルトゲートウェーのアドレスとして、ルータ282 0の1Pアドレス147.3.3.251もアドレス配 布パケットに含めてユーザ端末2806に通知する。ル **一夕2820のIPアドレス147.3.3.251**に ついてはアドレス配布パケットとは異なるパケットを用 いてユーザ端末2806に通知しても構わない。なお、 デフォルトゲートウェーのアドレスをユーザ端末280 が入力する)を用いても構わない。アドレス配布パケッ トはルータ2820によりパケット通僧装置A2801 に中継される。パケット通信装置A2801は、上述と 同様に受信パケットを処理し、DHCPリレーエージェ ント機能により、アドレス配布パケットをユーザ端末の MACアドレス (22:22:00:11:11:1 1)宛に送る。これにより、ユーザ端末2806にIP アドレス (147.3.3.1) が割り当てられる。 【0192】次に、ユーザ端末2806がサーバA28

03のユーザ認証部2804に対して認証(ログイン)

を行う場合について説明する。

【0193】ユーザ端末2806は、IPアドレスが割 り当てられると、サーバA2803のユーザ認証部に対 して認証(ログイン)を試みる。ユーザ端末2806と サーバAは互いに異なるネットワーク(IPサブネッ ト)に属するため、両者はルータ2820を経由して通 **僧することになる。**

【0194】図33において、ユーザ端末2806は、 DHCPサーバから通知されたデフォルトゲートウェー 10 のIPアドレス147.3.3.251に対応するMA Cアドレスを得るために、宛先アドレスとしてプロード キャストアドレスを含むARP Requestパケッ ト3301をプロードキャスト送信する。ARP Re questパケット3301には、送信元MACアドレ ス及び送盾元IPアドレスとして、それぞれユーザ端末 2806のMACアドレス及びIPアドレスが含まれ る。

【0195】ARP Requestパケット3301 は、パケット通信装置A2801により受信される。A リレーエージェント機能により、アドレス要求パケット 20 RP Requestパケット3301を受信すると、 パケット通信装置A2801は、まずARP Reau estパケット3301に対してARPパケット学習処 理を行い、次にARP Requestパケット330 1の中継処理を行う。

> 【0196】図34は、各パケット通信装置A~C28 01によるARPパケット学習処理を示すフローチャー トである。

【0197】ARPパケット学習処理において、パケッ ト通信装置A2801は、まずARP Request 2806に通知する為にアドレス配布パケットを送信す 30 パケット3301に含まれる送信元MACアドレスを対 象外アドレステーブル2812から検索する(処理34 01)。図31に示されている通り、対象外アドレステ ーブル2812にはルータ2820のMACアドレスだ けが登録されているので、その送信元MACアドレスが 登録されたエントリは対象外アドレステーブル2812 にはない。そこで、パケット通信装置A2801は、そ の送信元MACアドレスをアドレス学習テーブル281 1から検索する(処理3402)。初期状態では、パケ ット通信装置A2801の学習テーブル2811には何 6に設定する方法として、その他の方法(例えばユーザ 40 も登録されていない。その為、学習テーブル2811に も、その送信元MACアドレスが登録されたエントリは 無い。次に、パケット通信装置A2801は、ARP Requestパケット3301に含まれる送信元IP アドレスをアドレス学習テーブル2811から検索する (処理3403)。同様に学習テーブル2811には何 も登録されていない為、その送信元IPアドレスが登録 されたエントリは学習テーブル2811には無い。よっ て、パケット通信装置A2801はARPパケット学習 処理を終了する。

【0198】その後、パケット通信装置A2801は図

40

39

32に示されたフローチャートに従って、ARP Re questパケット3301の中継処理を行う。即ち、 パケット通信装置A2801は、ARP Reques tパケット3301に含まれる送信元MACアドレスを アドレス学習テーブル2811から検索する(処理32 01)。上述した通り、アドレス学習テーブル2811 には何も登録されていないため、パケット通信装置A2 801は、その送信元MACアドレスを対象外アドレス テープル2812から検索する(処理3202)。図3 1に示されるように対象外アドレステーブル2812に 10 はルータ2820のMACアドレスだけが登録されてお り、その送信元MACアドレスは何れのエントリにも登 録されていない。そこで、パケット通信装置A2801 は、その送信元MACアドレスをアドレス学習テーブル 2811に登録する(処理3203)。

【0199】図35、図36及び図37はアドレス学習 テーブル2811の構成図である。

【0200】アドレス学習テーブル2811の各エント リは、MACアドレスフィールド、IPアドレスフィー ルド、状態フィールド、有効期間フィールドを備える。 各エントリのMACアドレスフィールドには、パケット 通信装置2801に接続されたユーザ端末2806のM ACアドレスが登録される。IPアドレスフィールドに は、同じエントリに登録されたMACアドレスを持つユ 一ザ端末2806に割り当てられたIPアドレスが登録 される。ユーザ端末2806のIPアドレスが不明また は割り当てられていない場合には「0.0.0.0」が 登録される。状態フィールドには、同じエントリに登録 されたMACアドレスと一致する送信元MACアドレス を含むパケットを廃棄することを示す情報(フィルタリ ング ON)、または中継することを示す情報(フィル タリング OFF) が登録される。有効期間フィールド には、そのエントリが有効である残り時間(有効時間) が秒単位で保持されている上述した通り、パケット通信 装置A2801は、ARP Requestパケット3 301の送僧元アドレスであるユーザ端末2806のM ACアドレス (22:22:00:11:11:11) をアドレス学習テープル2811のMACアドレスフィ · ルドに登録し、IPアドレスフィールドに「0.0. 0.0」を、状態フィールドに廃棄を示す情報「フィル 40 Cアドレスが登録されたエントリを対象外アドレスナー タリング ON」を、有効期間フィールドに「3600 秒」を登録する。この状態におけるアドレス学習テープ ルの構成図を図35に示す。

【0201】「3600秒」という時間は、ネットワー クに接続されたユーザ端末2806が、IPアドレスの 割り当ても受けず認証(ログイン)も行わなかった場合 に、アドレス学習テーブル2811からエントリが削除 されるまでの時間に相当する。尚、IPアドレスの割り 当てや、認証(ログイン)処理にかかる時間より大きい 異なる任意の時間でもよい。また、エントリの有効期間 が、パケット通信装置2801と同じネットワークに接 続された装置に備えられるARPキャッシュ内の情報の 有効期間より短い期間であると、パケット通信装置28 01とその装置とで情報の不一致が起こる可能性があ る。そのため、エントリの有効期間は、ARPキャッシ ュ内の情報の有効期間より長い時間とする。

【0202】次に、パケット通信装置A2801は、A RP Requestパケット3301に含まれる宛先 IPアドレスを認証用アドレステーブル2813から検 索する(処理3204)。しかし、ARP Reque s tパケット3301はIPパケットではない為、AR P Requestパケット3301がDHCPパケッ トであるか判断する(処理3205)。ARP Req uestパケット3301がDHCPパケットではない 為、ARP Requestパケット3301に含まれ る宛先MACアドレスがプロードキャストアドレスか判 断する(処理3206)。宛先MACアドレスはブロー ドキャストアドレスである為、パケット通信装置A28 01は、ARP Requestパケット3301をル ータ2820にのみ中継する(処理3209)。

【0203】ルータ2820は、ARP Reques tパケット3301を受信し、ARP Replyパケ ット3302を送信する。ARP Replyパケット 3302は、送信元MACアドレス及び送信元IPアド レスとして、それぞれルータ2820のMACアドレス (22:22:00:00:00:03) 及びIPアド レス(147.3.3.251)を含む。

【0204】パケット通信装置A2801はARP R eplyパケット3302を受信し、ARPパケット学 習処理と中継処理を以下のように行う。

【0205】ARPパケット学習処理において、パケッ ト通信装置A2801は、まずARP Replyパケ ット3302に含まれる送信元MACアドレスを対象外 アドレステーブル2812から検索する(処理340 1)。図31に示されている通り、対象外アドレステー ブル2812には、ルータ2820のMACアドレスが 登録されている。従って、パケット通信装置A2801 は、送信元MACアドレスであるルータ2820のMA プル2812から見つけ、ARPパケット学習処理を終 了する。

【0206】次に、パケット通信装置A2801は、図 32に示されたフローチャートに従って、ARP Re plyパケット3302に含まれる送信元MACアドレ スをアドレス学習テーブル2811から検索する(処理) 3201)。アドレス学習テーブル2811にはルータ 2820のMACアドレスは登録されていないため、パ ケット通信装置A2801は、その送信元MACアドレ 時間であれば、エントリの有効期間「3600秒」とは 50 スを対象外アドレステーブル2812から検索する(処

41

理3202)。対象外アドレステーブル2812には送 信元MACアドレスであるルータ2820のMACアド レスが登録されている為、パケット通信装置A2801 はARP Replyパケット3302を中継し(処理 3211)、ユーザ端末2806に送信する。ユーザ端 末2806は、ARP Replyパケット3302を 受信し、ルータ2820のMACアドレスを認識する。 【0207】ユーザ端末2806は、認証(ログイン) を行うため、サーバA2803のユーザ認証部2804 グイン要求パケット3303は、宛先IPアドレスとし てサーバA2803のIPアドレス、宛先MACアドレ スとしてルータ2820のMACアドレス、送信元MA Cアドレス及び送信元IPアドレスとして、それぞれユ ーザ端末2806のMACアドレス及びIPアドレスを 含む。パケット通信装置A2801はログイン要求パケ ット3303を受信し、図32に示されたフローチャー トに従って、ログイン要求パケット3303に含まれる 送信元MACアドレスをアドレス学習テーブル2811 から検索する(処理3201)。アドレス学習テーブル *20* 2811にはユーザ端末2806のMACアドレスが既 に登録されている。そこで、パケット通信装置A280 1は、送信元MACアドレスが登録されているエントリ の状態フィールドを参照する。図35に示される通り、 状態フィールドは「フィルタリング ON」を示してい る為、ログイン要求パケット3303に含まれる宛先I Pアドレスを認証用アドレステーブル2813から検索 する(処理3204)。認証用アドレステーブル281 3にはサーバA2803のIPアドレスが登録されてい ット3303に含まれる送信元IPアドレスがアドレス 学習テーブル2811に登録されているか参照する。図 35に示される通り、アドレス学習テーブル2811の ユーザ端末2806のMACアドレスが登録されたエン トリにおける I Pアドレスフィールドには「O. O. 0.0」が登録されており、ユーザ端末2806のIP アドレスは登録されていない。従って、パケット通信装 置A2801は、そのIPアドレスフィールドに、送信 元IPアドレスであるユーザ端末2806のIPアドレ ス(147.3.3.1)を登録する(処理321 0)。この場合、パケット通信装置A2801は有効期 間フィールドに保持された時間値は変更しない。

【0208】この状態におけるアドレス学習テーブルの 構成図を図36に示す。

【0209】そして、パケット通信装置A2801はロ グイン要求パケット3303を中継し(処理321 1)、ルータ2820に送る。ログイン要求パケット3 303はルータ2820によりサーバA2803へ中継 される。

【0210】サーバA2803がログイン要求パケット 50 2805に対してユーザ端末2806のIPアドレス

3303を受償すると、サーバA2803のユーザ認証 部2804は、ユーザ端末2806に対してパスワード の入力を要求するパスワード要求パケット3304を送 信する。ルータ2820はパスワード要求パケット33 04を中継し、パケット通信装置A2801に送る。こ の際、ルータ2820は、パスワード要求パケット33 04に含まれる送信元MACアドレスをルータ2820 のMACアドレスにして送信する。パケット通信装置A

2801は、パスワード要求パケット3304を受信す に対してログイン要求パケット3303を送信する。ロ 10 る。パケット通信装置A2801は、図32に示された フローチャートに従って、ARP Replyパケット 3302の中継処理と同様にして、パスワード要求パケ ット3304に含まれる送信元アドレスをアドレス学習 テーブル2811及び対象外アドレステーブル2812

> から検索する(処理3201及び処理3202)。対象 外アドレステーブル2812には送信元MACアドレス であるルータ2820のMACアドレスが登録されてい る為、パケット通信装置A2801はパスワード要求パ

> 2806に送信する。ユーザ端末2806がパスワード 要求パケット3304を受信すると、ユーザ端末280 6においてユーザに対してパスワードの入力が促され

ケット3304を中継し(処理3211)、ユーザ端末

する。ユーザ端末2806は、入力されたパスワードを 含むパケット3305を送信する。パケット通信装置A 2801は、パケット3305を受信し、ログイン要求 パケット3303の中継処理と同様にして、パケット3

る。ユーザは、ユーザ端末2806にパスワードを入力

305に含まれる送僧元MACアドレスをアドレス学習 テーブル2811から検索し(処理3201)、また、 る為、パケット通信装置A2801はログイン要求パケ 30 パケット3305に含まれる宛先IPアドレスを認証用

アドレステープル2813から検索する(処理320 4)。認証用アドレステーブル2813には宛先IPア ドレスであるサーバA2803のIPアドレスが登録さ れており、また、送僧元IPアドレスであるユーザ端末 2806のIPアドレスもアドレス学習テーブル281 1に登録されている為(処理3210)、パケット通信

装置A2801はパケット3305中継し、ルータ28 20に送信する。パケット3305はルータ2820に よりサーバA2803へ中継される。サーバA2803 40 がパケット3305を受信すると、ユーザ認証部280

4はパケット3305に含まれるパスワードと、ユーザ アカウント2840ととして保持している正規のパスワ ードとを比較し、パスワードが正しいか判定する。ユー **ザ認証部2804によりパケット3305に含まれるパ** スワードが正しいと判定されると、ユーザ端末2806

ユーザ認証部2804は、ユーザ端末2806に対して ログイン完了を通知するログイン完了パケット3306 を送信し、また、サーバA2803内の認証状態検出部

のログインがユーザ認証部2804により許可される。

44

43

(147.3.3.1) とログインの完了を知らせる。 【0211】認証状態検出部2805は、サブネットテ ープル2814の各エントリのうち、サプネットマスク フィールド2902に保持されたサブネットマスクとユ ーザ端末2806のIPアドレスを論理積したアドレス が、サブネットアドレスフィールド2901に保持され たサブネットアドレスと一致するようなエントリを検索 する。認証状態検出部2805は、該当するエントリを 見つけると、そのエントリのフィルタリング状態管理装 置のIPアドレスフィールド2903に登録されたIP 10 アドレス宛に、ユーザ端末2806のIPアドレスを含 む接続通知パケット3307を送信する。例えば、図2 9に示されたサブネットテーブルにおいて、#3のエン トリが、ユーザ端末2806と接続されたネットワーク (IPサブネット) のサブネットアドレスを含み、上述 のエントリに該当する。従って、#3のエントリから、 接続通知パケット3307を送るべきフィルタリング状 態管理装置2802のIPアドレスは「137.2. 2. 100」であることがわかる。

0によりフィルタリング状態管理装置2802に中継さ れる。フィルタリング状態管理装置2802は、接続通 知パケット3307を受け取ると、サブネットテーブル 2814のエントリのうち、サブネットマスクフィール ド2902に保持されたサブネットマスクと、通知され たユーザ端末2806のIPアドレスを論理積したアド レスが、サブネットアドレスフィールド2901に保持 されたサブネットアドレスと一致するようなエントリを 検索する。該当するエントリを見つけると、そのエント 4に保持されたIPアドレスを認識する。図29に示さ れたサブネットテーブルにおいては#3のエントリが上 述したエントリに該当する為、#3のエントリから、パ. ケット通信装置の I P ア ドレスは 「1 4 7. 3. 1. 2 20」(パケット通信装置A2801のIPアドレス) であることがわかる。フィルタリング状態管理装置28 02は、認識したIPアドレスを持つパケット通信装置 A 2 8 0 1 宛に、ユーザ端末 2 8 0 6 の I Pアドレス (147, 3, 3, 1) を含む接続許可パケット330 8を送信する。

【0213】接続許可パケット3308を通知されたパケット通信装置A2801は、通知されたユーザ端末2806のIPアドレス(147.3.3.1)をアドレス学習テーブル2811から検索する。図36に示される通り、ユーザ端末2806のIPアドレスはアドレス学習テーブル2811の1つのエントリに登録されている。その為、パケット通信装置A2806は、そのエントリの状態フィールドに登録されている情報を「フィルタリング ON」から「フィルタリング OFF」へ変更し、また、有効期間フィールドに新たに「300秒」

という時間を設定する。

【0214】この状態におけるアドレス学習テーブルの構成図を図37に示す。

【0215】その後、送信元MACアドレスとしてユーザ端末2806のMACアドレス(22:22:00:11:11:11:11)を含むパケットを受信すると、パケット通信装置2801は、図32に示されたフローチャートに従って、送信元MACアドレスをアドレス学習テーブル2811から検索する(処理3201)。この場合、アドレス学習テーブル2811のエントリの1つに送信元MACアドレスが登録されており、また、そのエントリの状態フィールドは「フィルタリングOFF」を示している。その為、パケット通信装置A2801は常に受信したパケットを中継する(処理3211)。その結果、ユーザ端末2806から送信されるパケットはパケット通信装置2801によって廃棄されることができる。

2. 100」であることがわかる。 【0216】次に、ユーザ端末2806がネットワーク 【0212】接続通知パケット3307はルータ282 *20* から離脱した場合のパケット通信装置A2801におけ 0によりフィルタリング状態管理装置2802に中継さ る検出方法と処理について説明する。

【0217】パケット通信装置A2801は、アドレス学習テーブル2811の各エントリにおける有効期間フィールドの更新処理を一定時間ごとに起動する。例えば、パケット通信装置A2801は30秒毎に有効期間フィールドの更新処理を起動する。起動する周期は、エントリの有効期間をどの程度の精度で保証するかに依存する。

検索する。該当するエントリを見つけると、そのエント 【0218】このアドレス学習テーブルにおける有効期 リのパケット通信装置のIPアドレスフィールド290 30 間フィールドの更新処理について図38を用いて説明す 4に保持されたIPアドレスを認識する。図29に示さ る。

> 【0219】図38は、各パケット通信装置A~C28 01によるアドレス学習テーブル2811の更新処理を 示すフローチャートである。

【0220】パケット通信装置A2801において、アドレス学習テーブル2811の更新処理が起動されると、まず、アドレス学習テーブル2811の各エントリにおける有効期間フィールドに保持されている残り時間(有効時間)から、更新処理の起動間隔である「30

40 秒」が減算され、有効時間が更新される(処理380 1)。減算された結果、有効期間フィールドに保持されている残り時間(更新された有効時間)が60秒(起動間隔の2倍)より大きい値である場合、パケット通信装置A2801はそのエントリに関してそれ以上の処理を行わず、一旦更新処理を終了する。更新された有効時間が0秒より大きく60秒以下の値であるエントリが存在する場合、パケット通信装置A2801は、そのエントリに登録されているIPアドレスを割り当てられているユーザ端末2806のMACアドレスを再確認する為 50 に、ARP Requestパケットを、そのユーザ端

45

末2806が接続されているIPサブネットに送信する (処理3803)。更新された有効時間が0秒以下であ るエントリが存在する場合、パケット通信装置A280 1はそのエントリを削除する(処理3804)。これに よって、アドレス学習テーブル2811は、そのエント リに登録されていたMACアドレスを持つユーザ端末2 806がネットワークに接続される前の状態に戻る。

【0221】以上の更新処理を実行することにより、パ ケット通信装置A2801は、定期的(上述した更新処 ットを送信し、ユーザ端末2806の存在を確認する。 ユーザ端末2806がネットワークに接続されていれ ば、ARP Requestパケットに応じてARPR eplyパケットがユーザ端末2806から送信され る。従って、ARP Requestパケットに対する 応答がなければパケット通信装置A2801は、ユーザ 端末2806がネットワークから離脱したと解釈し、更 新された有効時間が0秒以下になった時点でそのエント リを削除する。

処理の起動間隔が30秒であり、パケット通信装置A2 801がARP Requestパケットを送信する条 件は更新した有効時間が60秒以下(起動間隔の2倍) となることであるから、1つのエントリが削除されるま でに2回、ARP Requestパケットが送信され ることになる。ARP Requestパケットが送信 される条件を種々設定することにより、パケット通信装 置A2801がエントリを削除するまでにユーザ端末2 806の存在を確認する回数を調整することが可能であ る。

【0223】更に、パケット通信装置A2801は、ユ ーザ端末2806から送られてくるARP Reque stパケットやARP Replyパケットによってア ドレス学習テーブル2811の有効期間フィールドに保 持された有効時間を更新する。パケット通信装置A28 **01が、ユーザ端末2806から送られてくるARPR** equestパケットまたはARP Replyパケッ ・トにより、アドレス学習テーブル2811の有効期間フ ィールドの有効時間を更新する場合の処理を、図34を 用いて説明する。

【ひと24】まず、ユーザ端末2806によって酩証 (ログイン)が行なわれたことにより、アドレス学習テ ープル2811の1つのエントリには、図37に示され るようにユーザ端末2806のMACアドレス、IPア ドレス、中継を示す情報、及び有効時間が登録されてい るとし、また、そのエントリに有効時間(300秒)が 登録されてから120秒が経過しているとする。従っ て、アドレス学習テーブル2811のそのエントリの有 **効時間は180秒になっている。**

46 末2806から送られたARP Requestパケッ トまたはARP Replyパケットを受信すると、図 34に示されたフローチャートに従ってARPパケット 学習処理を実行する。まず、ARP Requestパ ケットまたはARP Replyパケットに含まれる送 信元MACアドレスを対象外アドレステーブル2812 から検索する(処理3401)。図31に示されている 通り、対象外アドレステーブル2812にはユーザ端末 2806のMACアドレスは登録されていない。そこ 理においては約4分毎)にARP Requestパケ 10 で、パケット通信装置A2801は、その送信元MAC アドレスをアドレス学習テーブル2811から検索する (処理3402)。送盾元MACアドレスはユーザ端末 2806のMACアドレスであり、そのMACアドレス が登録されたエントリがアドレス学習テーブル2811 に存在する。よって、パケット通信装置A2801は、 ARP RequestパケットまたはARP Rep 1yパケットに含まれる送信元IPアドレスとアドレス 学習テーブル2811のそのエントリに登録されたIP アドレス(147.3.3.1)とを比較する(処理3 【0222】パケット通信装置A2801における更新 20 405)。通常、通信中のユーザ端末2806に割り当 てられたIPアドレスは変更される必要はない為、アド レス学習テーブル2811に登録されている IPアドレ スと送信元IPアドレスは一致する。その結果、パケッ

ト通信装置A2801は、そのエントリに保持されてい

る有効時間が300秒未満であれば有効時間を300秒

に更新し(処理3406)、ARPパケット学習処理を

終了する。この場合、有効時間は180秒である為、そ

の有効時間は300秒に更新される。

【0226】ユーザ端末2806から送られるARP 30 RequestパケットまたはARP Replyパケ ットを、パケット通信装置A2801がアドレス学習テ ーブル2811のエントリの有効時間の更新に利用する ことにより、実際にパケット通信装置A2801がAR P Requestパケットをユーザ端末2806に送 信する間隔は、上述した定期的な間隔(約4分)よりも 長くなる。その為、ユーザ端末2806が接続されたネ ットワークに対する負荷が軽減される。ユーザ端末28 06が通信している状態では、定期的に、または不定期 にユーザ端末2806からARP Requestパケ 40 ットまたはARP Replyパケットが送られてく る。その為、パケット通信装置A2801によるユーザ 端末2806へのARP Requestパケットの送 信は、ユーザ端末2806が通信を行わずに一定時間が 経過した後、つまりユーザ端末2806がネットワーク から離脱している可能性が高い状態においてのみ、とい うことになる。

【0227】以上の通り、ユーザが自由にユーザ端末を 接続できる情報コンセントシステムを備えるネットワー・ クシステムにおいて、パケット通信装置2801が用い 【0225】パケット通信装置A2801は、ユーザ端 *50* られることにより、認証(ログイン)を行っていないユ

(25)

特開2002-84306

ーザ端末2806のパケットは廃棄され、不正ユーザに よるネットワークの利用が防止される。

47

[0228]

【発明の効果】本発明によれば、ユーザが任意の時刻及 び任意の場所において情報コンセントにユーザ端末を接 続しても、認証を受けたユーザのみがネットワークシス テムにおけるファイルサーバ等の資源を利用でき、認証 を受けていない不正なユーザによるネットワークシステ ムの資源の利用が防止される。

【図面の簡単な説明】

【図1】一実施の形態におけるパケット通信装置の構成 Ø.

【図2】ネットワークインターフェース102~107 の構成図。

【図3】アドレス学習テーブル108の構成図。

【図4】LAN100が用いられたネットワークシステ ムの構成図。

【図5】ユーザ端末403が情報コンセント409に接 統された場合の通信シーケンス図。

【図6】LANスイッチ100の中継処理を示すフロー 20 【図31】対象外アドレステーブル2812の構成図。 チャート。

【図7】アドレス学習テーブル108の構成図。

【図8】図6に示された処理604のフローチャート。

【図9】中継テーブル901の構成図。

【図10】パケット通信装置の他の構成図。

【図11】フィルタリング処理部1012~1017の 構成図。

【図12】フィルタリングテーブル1101の構成図。

【図13】ルータ1000が用いられたネットワークシ ステムの構成図。

【図14】ユーザ端末1333が情報コンセント409 に接続された場合の通信シーケンス図。

【図15】フィルタリングテーブル1101の構成図。

【図16】パケット通信装置の他の構成図。

【図17】フィルタリングテーブル1607の構成図。

【図18】学習テーブル1606の構成図。

【図19】LANスイッチ1600が用いられたネット ワークシステムの構成図。

【図20】ユーザ端末1905がネットワークBの情報 コンセント409に接続された場合の通信シーケンス 図。

【図21】LANスイッチ1600の中継処理を示すフ ローチャート。

【図22】学習テーブル1606の構成図。

【図23】ルータ2300が用いられたネットワークシ ステムの構成図。

【図24】ユーザ端末2312がネットワークB231 3に接続された情報コンセントに接続された場合の通信 シーケンス図。

【図25】ルータ2300の中継処理を示すフローチャ 10 - h.

【図26】パケットを受信した認証サーバ2310の処 理を示すフローチャート。

【図27】初期状態でのIPアドレス登録表2306の 構成図。

【図28】複数のパケット通信装置A~C2801とル ータ2820によって複数のネットワークが接続された ネットワークシステムの構成図。

【図29】サブネットテープル2814の構成図。

【図30】認証用アドレステーブル2813の構成図。

【図32】パケット通信装置2801の中継処理を示す フローチャート。

【図33】ユーザ端末2806が情報コンセントシステ ム2830におけるネットワークに接続された場合の通 信シーケンス図。

【図34】パケット通信装置2801によるARPパケ ット学習処理を示すフローチャート。

【図35】アドレス学習テーブル2811の構成図。

【図36】アドレス学習テーブル2811の構成図。

30 【図37】アドレス学習テーブル2811の構成図。

【図38】パケット通信装置2801によるアドレス学 習テーブル2811の更新処理を示すフローチャート。

【符号の説明】

100 LANスイッチ

109 状態変更指示パケット処理部

203 状態管理部

401 認証サーバ

402 ファイルサーバ

403 ユーザ端末

40 409 情報コンセント

【図30】

図30

当り、認証用アドレステーブル

#	サーバフドレス
1	137.1.1.1
2	137.1.1,2
3	137.1.1.3

【図31】

図31

対象外アドレステーブル (パケット通信装置A)

対象外アドレス 22:22:00:00:00:03 (26)

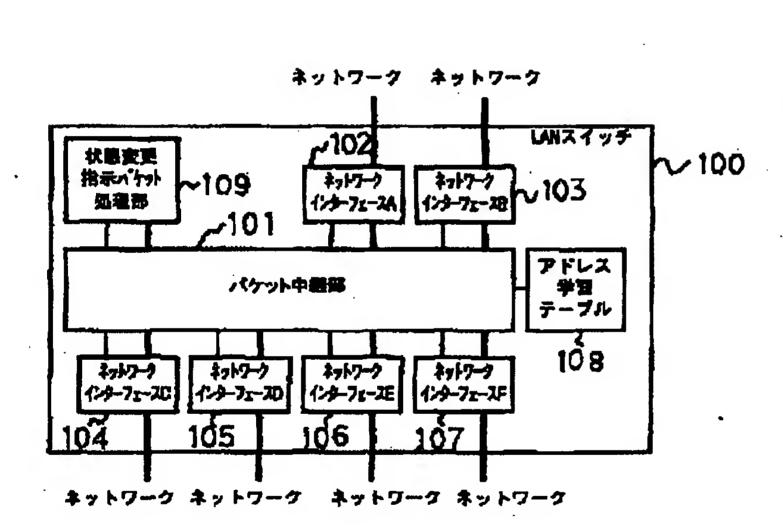
特開2002-84306

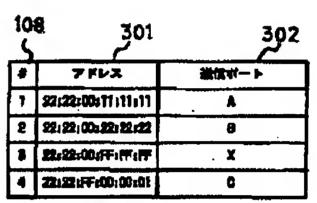
【図1】

[図7]

图 1

四 7





[図27]

四27

2306 ~ 192, 168, 10. 2 192, 188, 10, 10 (27)

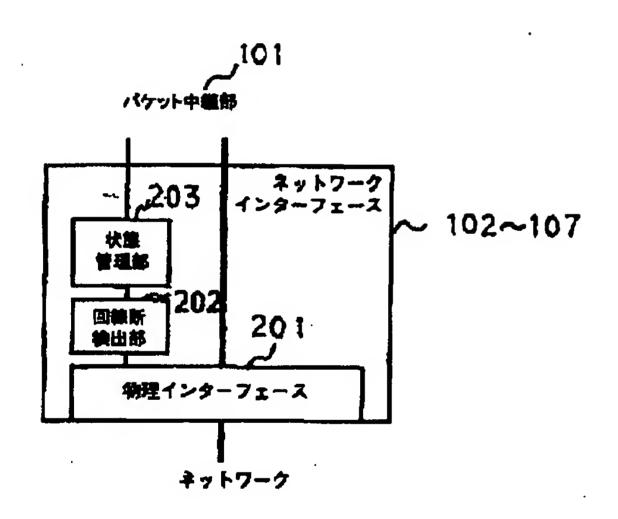
特開2002-84306

【図2】

【図22】

图 2

図22



1606	1801	1802
*	MC アドレス	数値ボート
1	22122100144144;44	A
2	22:22:FF:00:00:01	В

(28)

特開2002-84306

【図3】

图 3

10	08 / <u>30</u> 1	392
*	アドレス	送信ポート
1	22:22:00:11:11:11	A
2	22122100122122122	В
3	22:22:00:FF:FF:FF	X

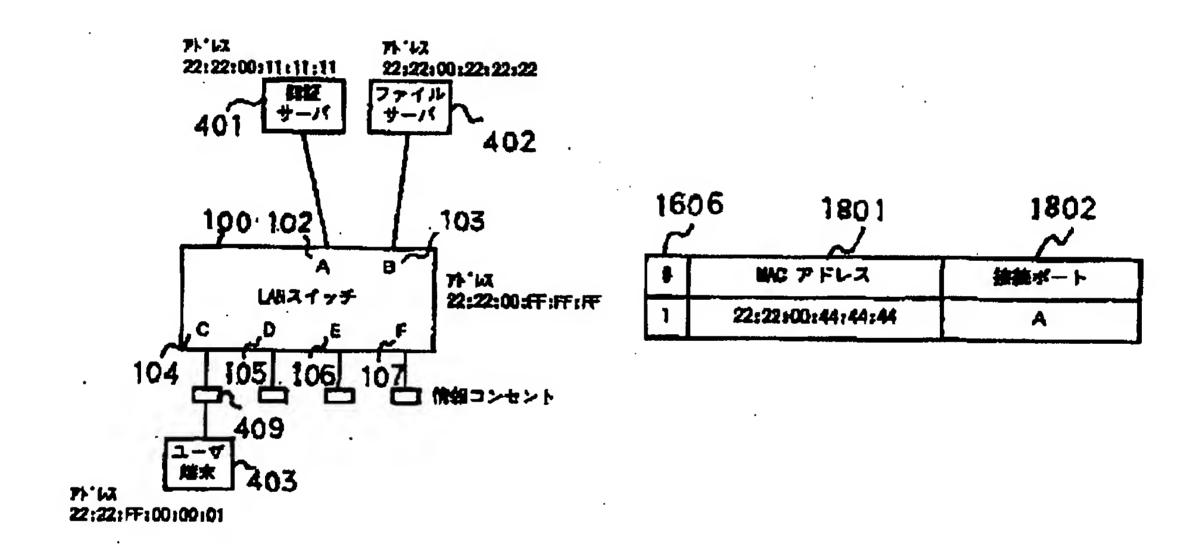
(29)

特開2002-84306

【図4】

[図18]

图 4



【図29】

図29

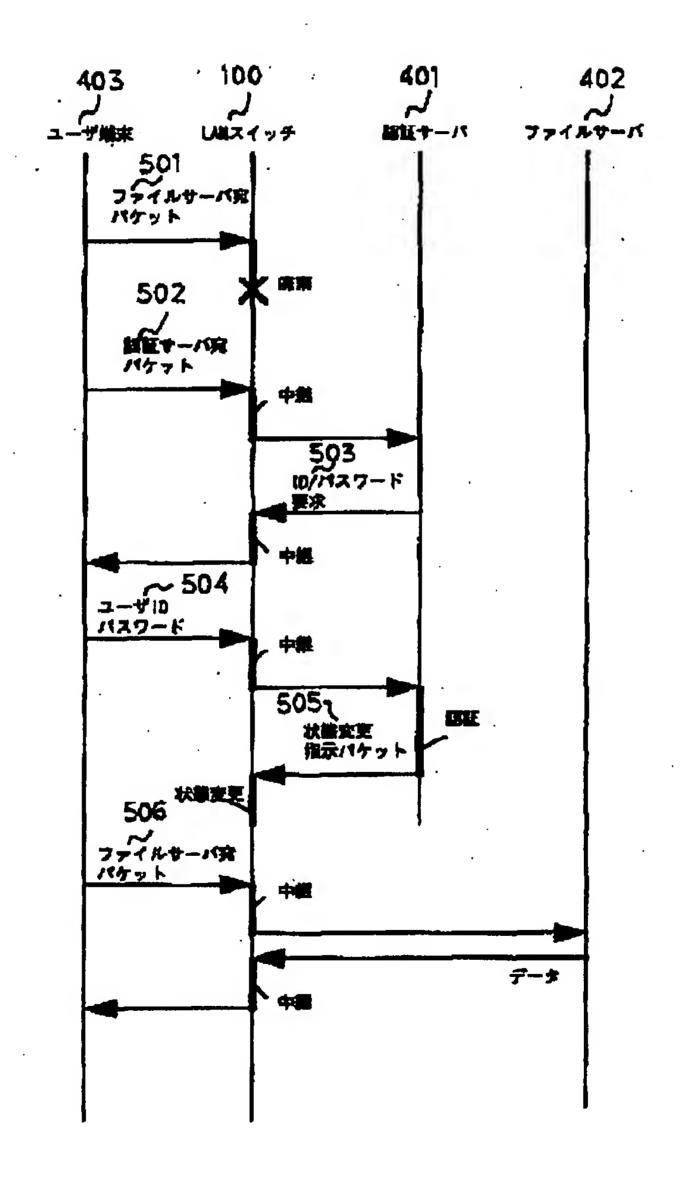
2814		2901	2902 サブネット	テーブル プラ03	2904
		サブネットアドレス	サブネットマスク	フィルタリング状態管理核管 のIPアドレス	パケット通信教徒の IPアドレス
	1	147,3.1.0	255,255,255,0	137,2.2,100	147.3.1.220
	2	147.3.2.0	255,255,255.0	137.2.2.100	147.3.1.220
	3	147,3,3,0	255,255,255.0	137.2.2.100	147.3.1.220
	4	147.4.1.0	255.255.255.0	137.2.2.100	147,4,1,220
	5	147.4.2.0	255,255,255,0	137.2.2.100	147.4.1.220
	6	147.5.1.0 .	255.255.255.0	137.2.2.100	147.5.1.220
	7	147.5.2.0	255,255,255,0	137.2.2.100	147.5.1.220
	-	147530	255,255,255,0	137.2.2.100	147.5.1.220

(30)

特開2002-84306

【図5】

図5

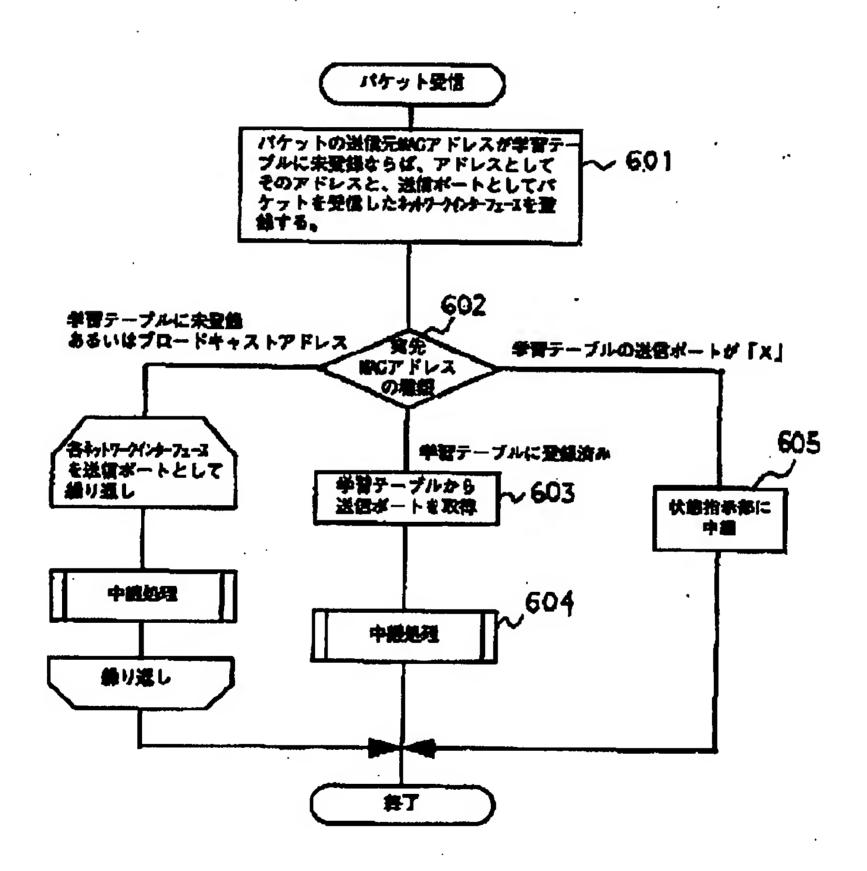


(31)

特開2002-84306

【図6】

M 6



【図35】

図35

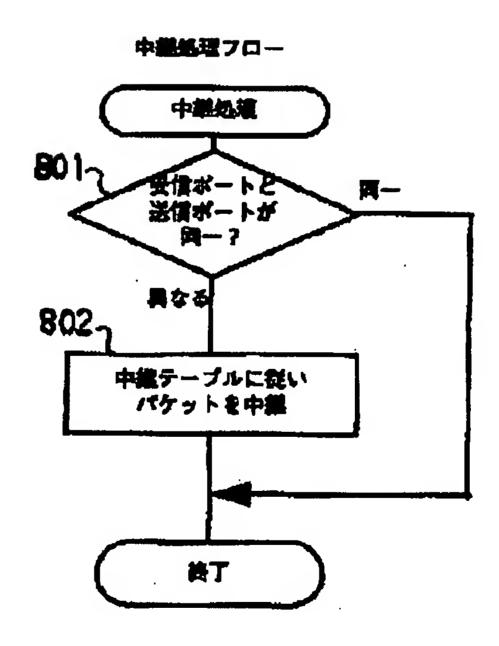
2871	アドレス学習テーブル					
	MACTFUX	アフドレス	状態	有熱期間		
	22-22-00-11-11-11	QCQQ	フィルタリング ON	360059		

(32)

特開2002-84306

【図8】

图 8



(33)

特開2002-84306

[図9]

图 8

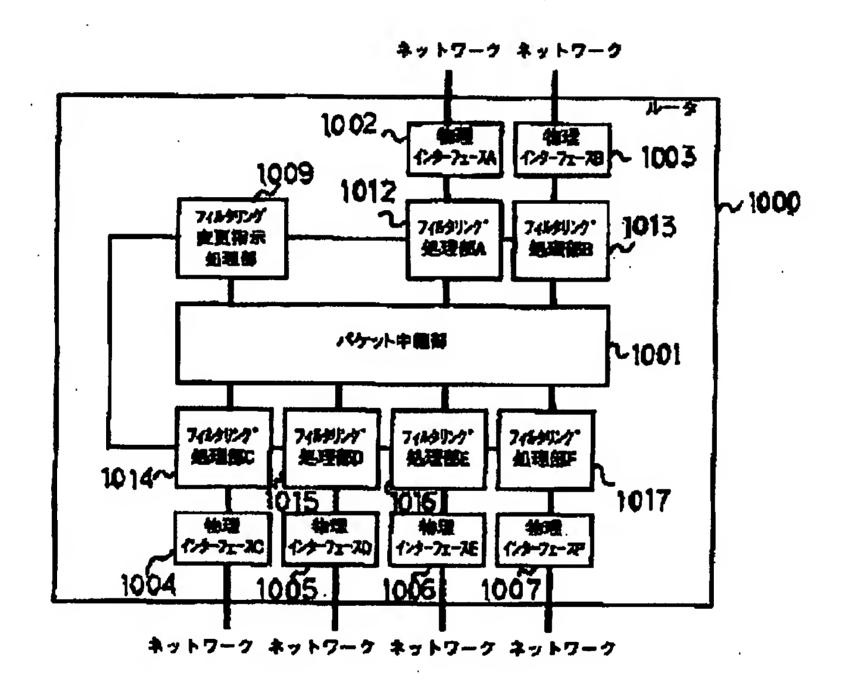
204		受信ボートの状態				
90	1	技能状態	非接触状態	状態なし		
**	接機状態	中蓋	麻雞	中継		
送信ポートの状態	李按板状态	麻棄	府 天	中龍		
55	状態なし	中離	. 中 書	中機		

(34)

特開2002-84306

【図10】

図10



【図36】

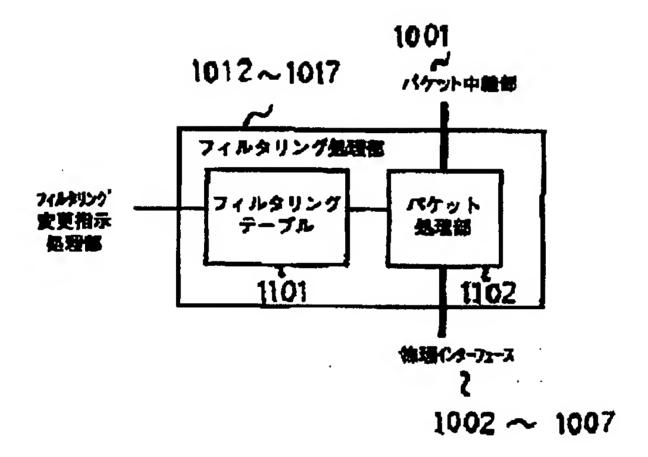
図36

2811	アドレス学習テーブル						
Yar.	MACTFUX	Pアドレス	状態	有热和图			
1	22:22:00:11:11:11	147,3.3.1	フィルタリング ON	3600			

(35)

特開2002-84306

【図11】



[図37]

図37

2811	アドレス学習テーブル					
·		MACTFUR	アプドレス	状態	有效原因	
	1	22:22:00:11:11:11	147.3.3.1	フィルタリング OFF	300%	

(36)

特開2002-84306

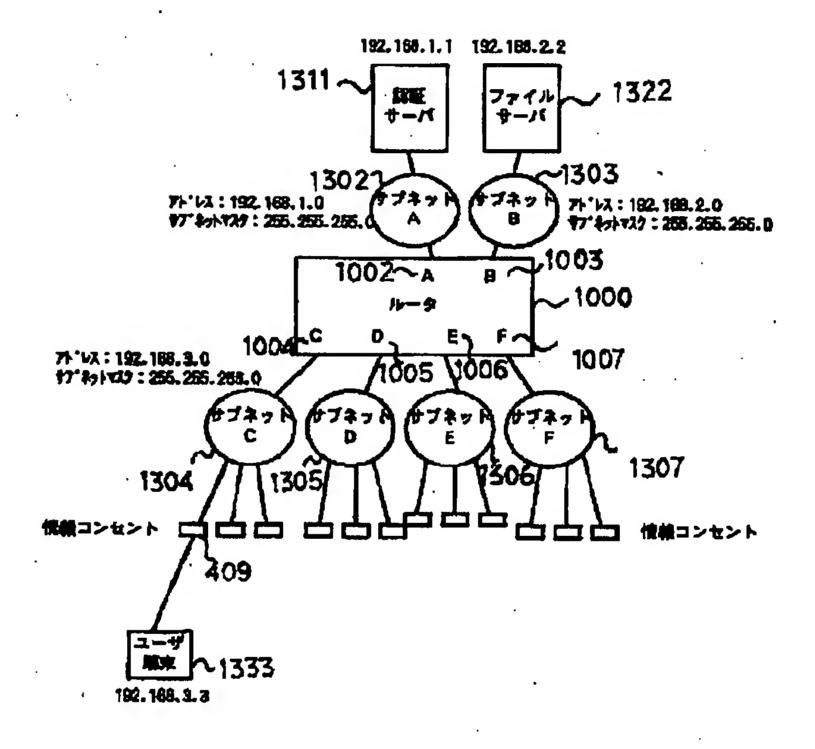
【図12】

1101	1201.	1202.	- 1203.
#	寛先アドレス条件	地信元アドレス条件	中継/麻索フラグ
1	192.169.1.1	任金	中能
2	任金	任章	東東

(37)

特開2002-84306

【図13】

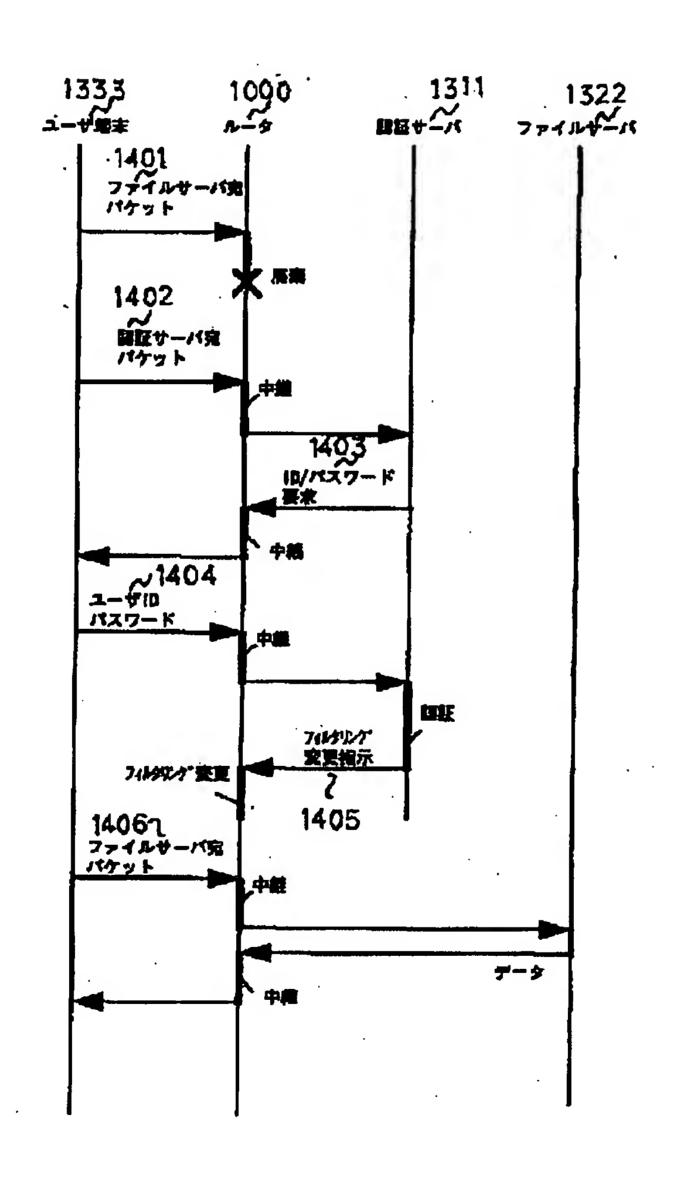


(38)

特開2002-84306

図14]

図14



(39)

特開2002-84306

【図15】

图15

110	1 1201	1202	1203
#	発光アドレス条件	送信元アドレス条件	中能ノ資金フラグ
1	Æ2	192.168.3.3	+a
2	192.189.1.1	任金	中盤
3	任意	65.4	施練

【図17】

图17

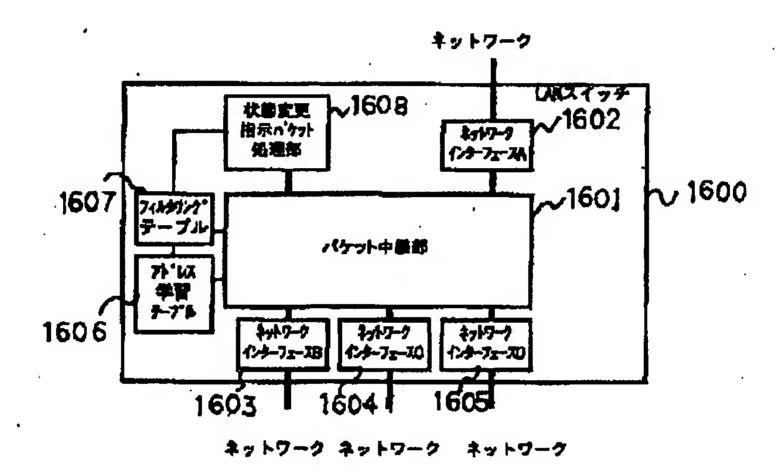
1607	1701 J	1702	1703
*	MC PFLA	P PFUX	4一年前2
1	22:27:00:00:01	未登録	В

(40)

特開2002-84306

【図16】

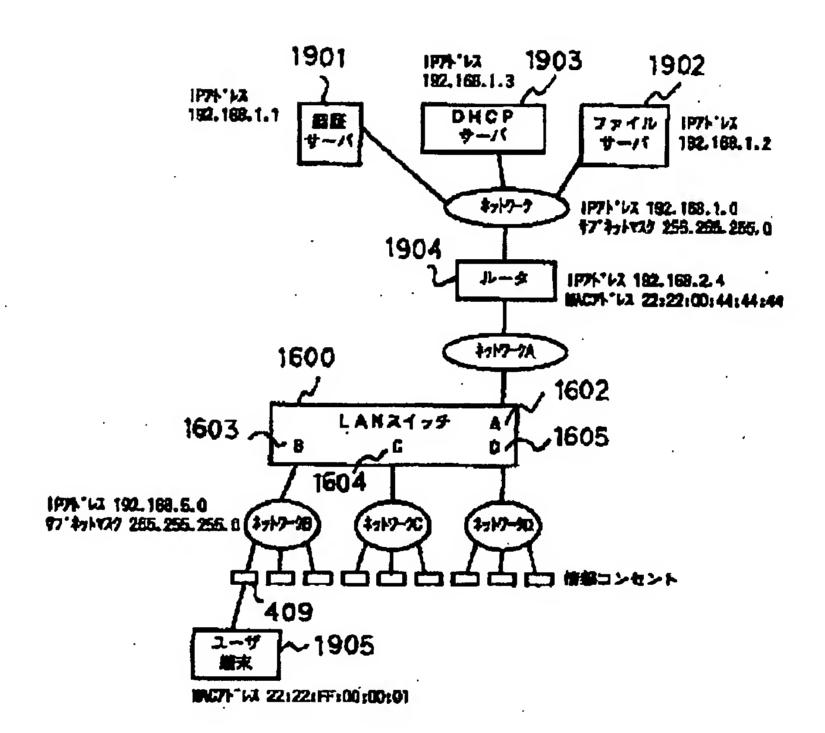
图 16



(41)

特開2002-84306

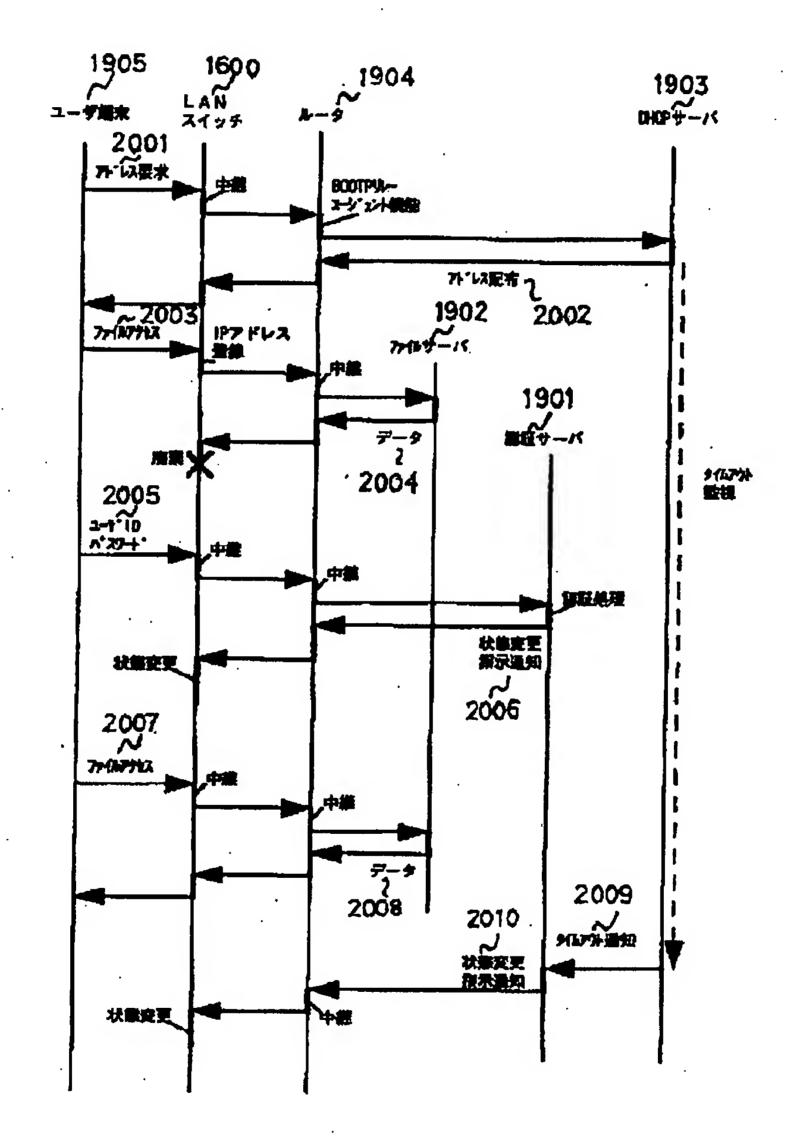
【図19】



(42)

特開2002-84306

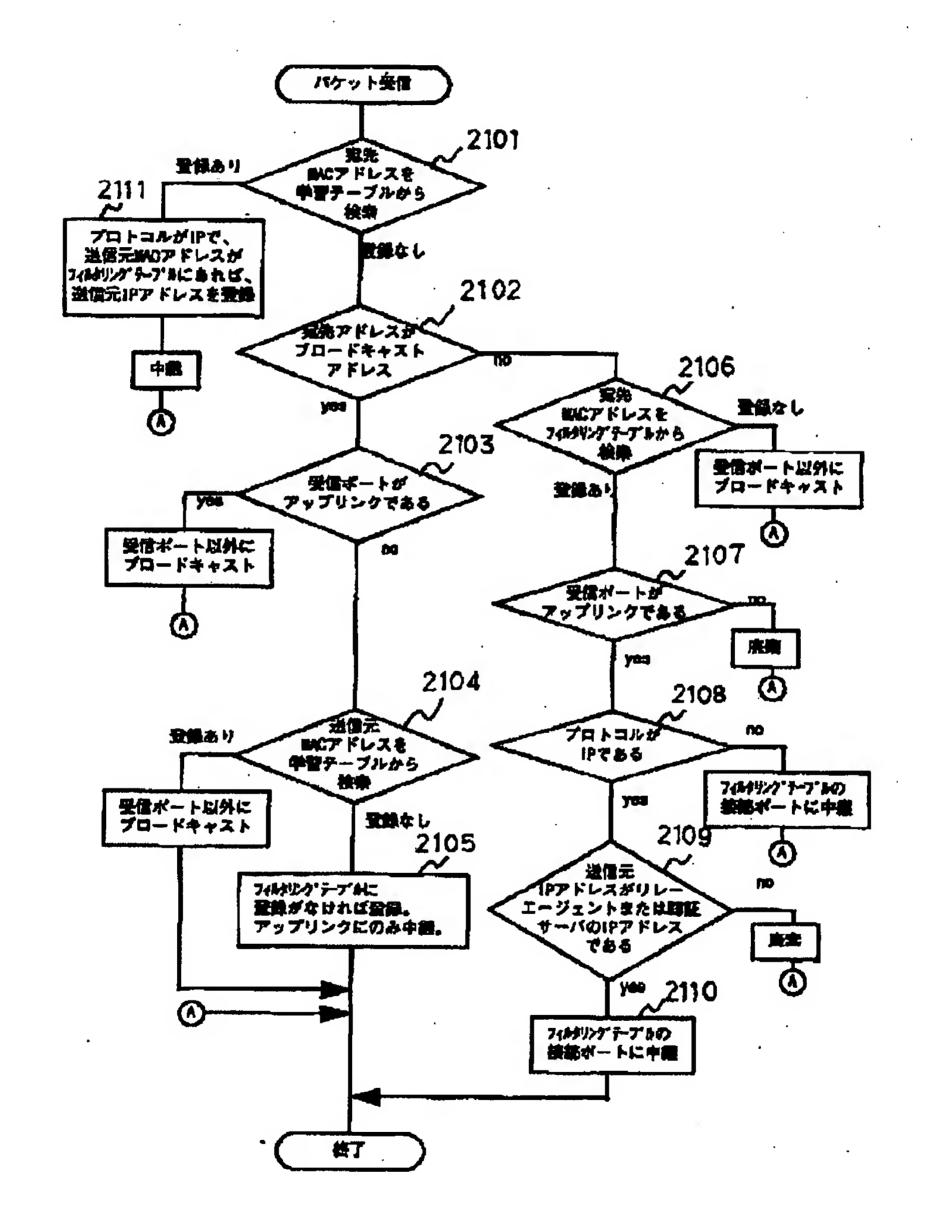
【図20】



(43)

特開2002-84306

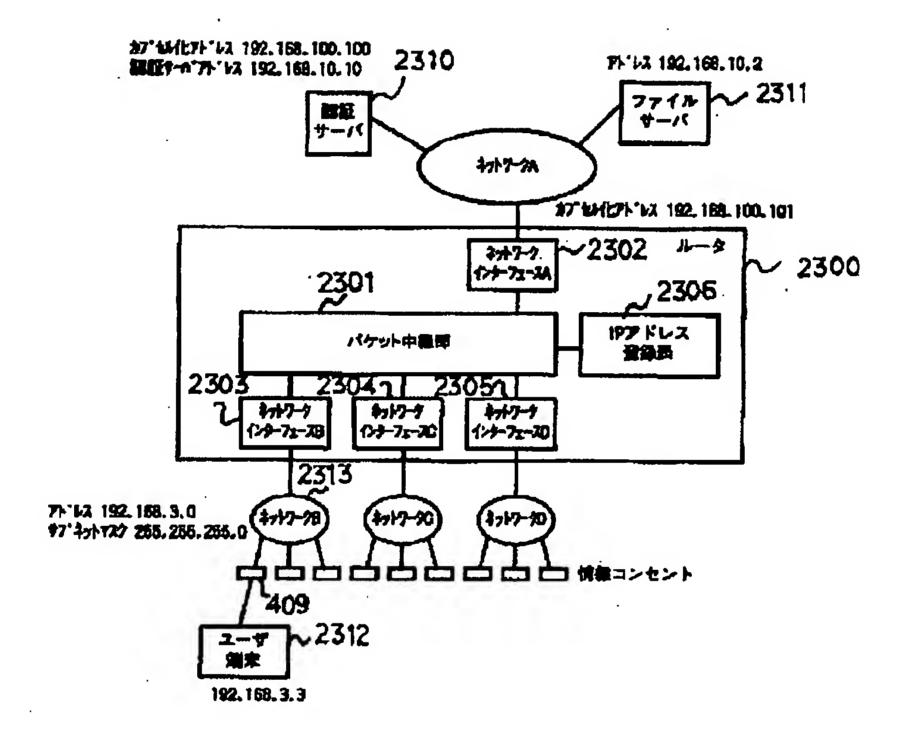
【図21】



(44)

特開2002-84306

[図23]

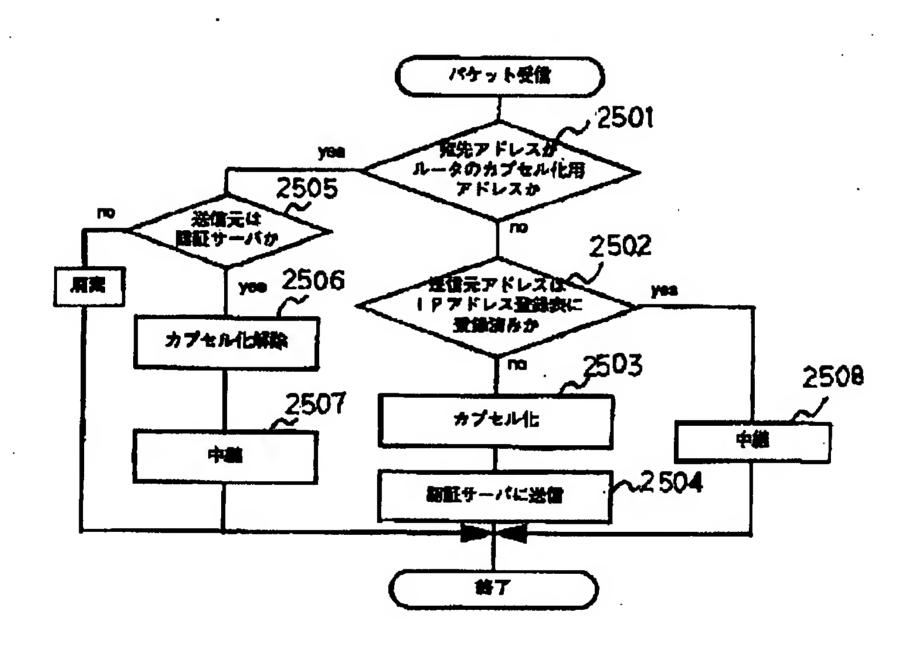


(46)

特開2002-84306

【図25】

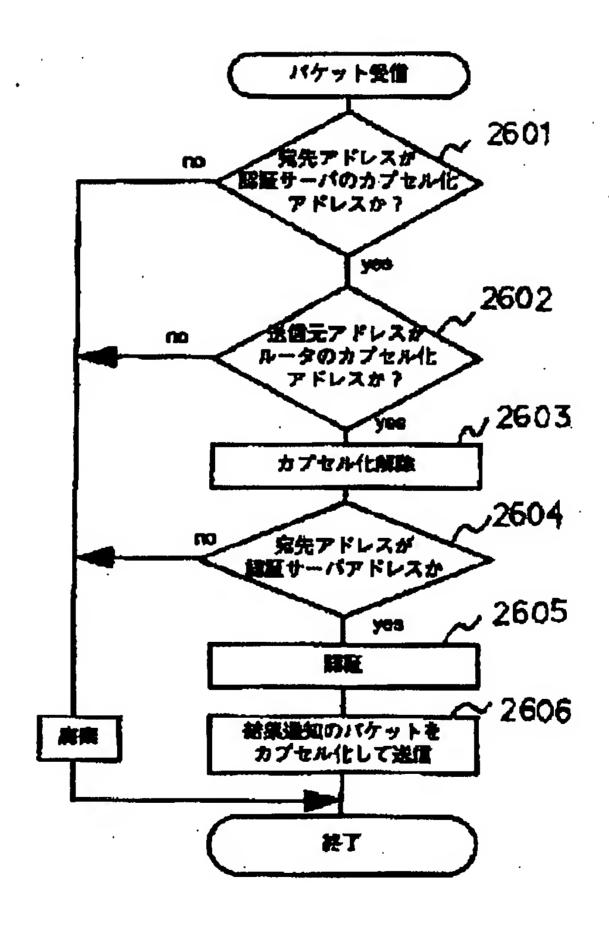
图 2 5



(47)

特開2002-84306

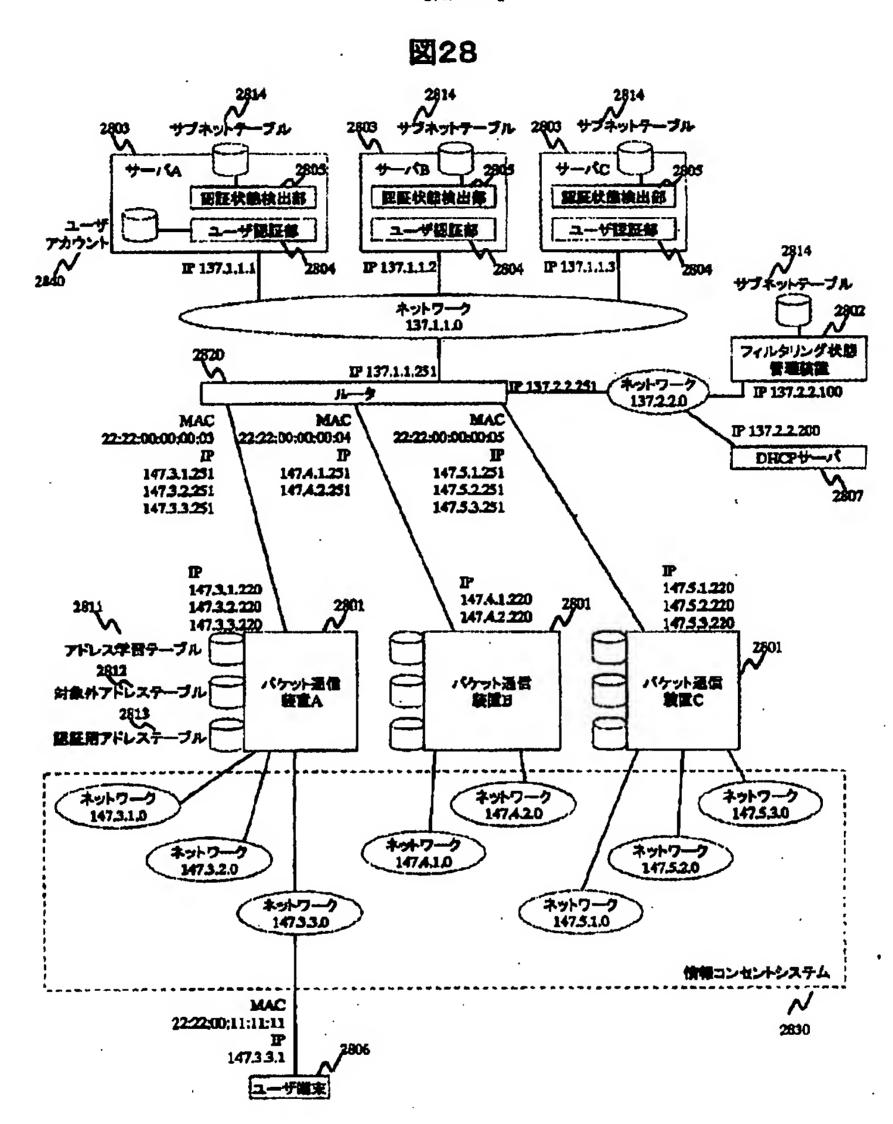
【図26】



(48)

特開2002-84306

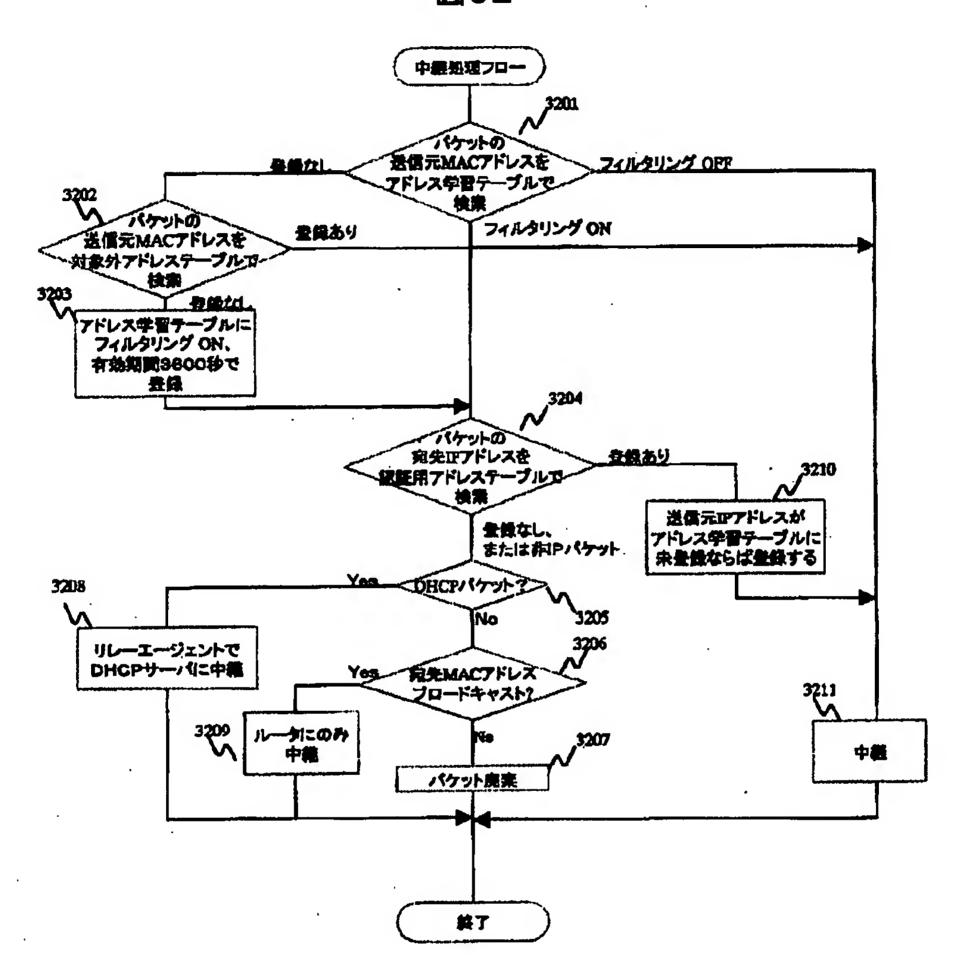
【図28】



(49)

特開2002-84306

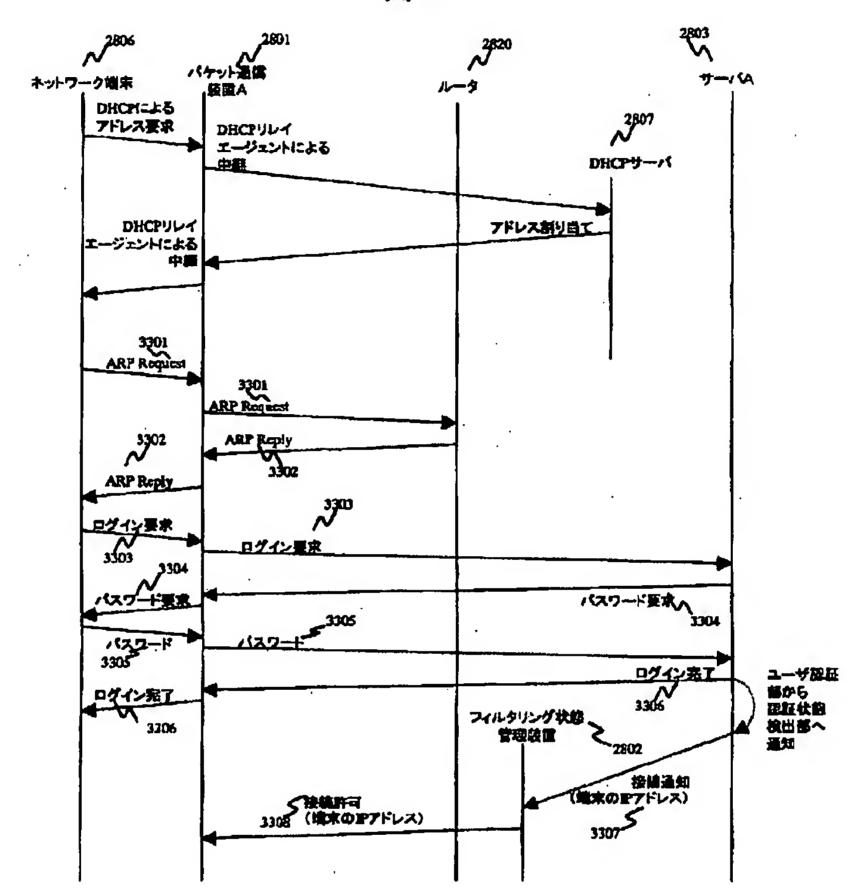
【図32】



(50)

特開2002-84306

【図33】

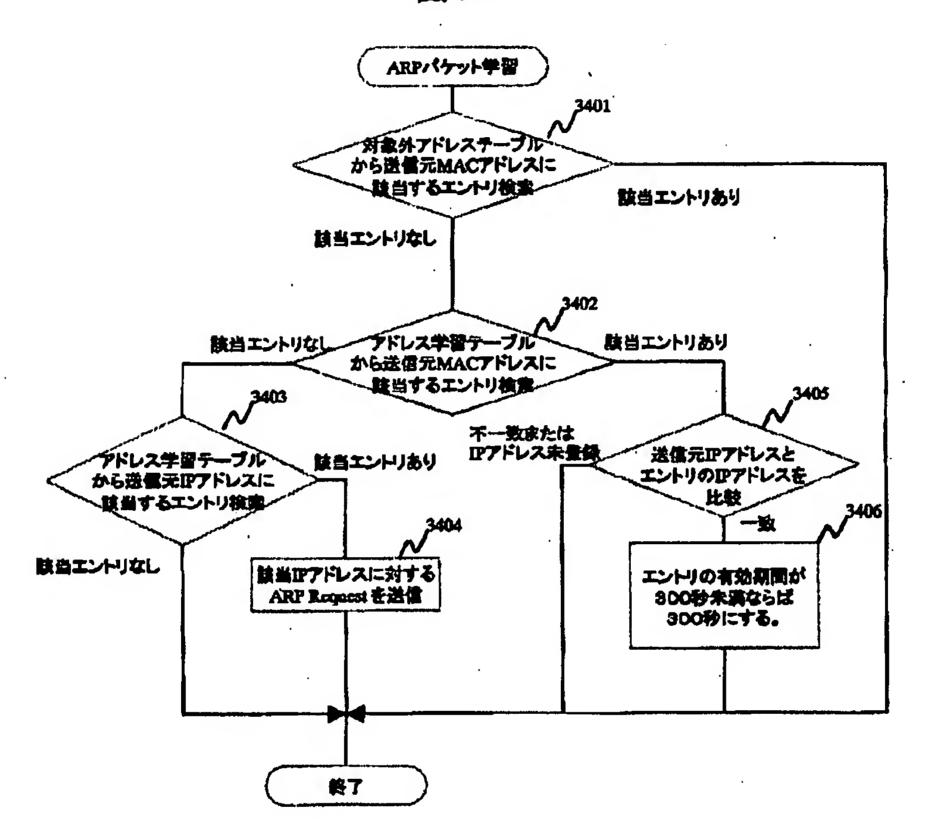


(51)

特開2002-8430.6

【図34】

図34

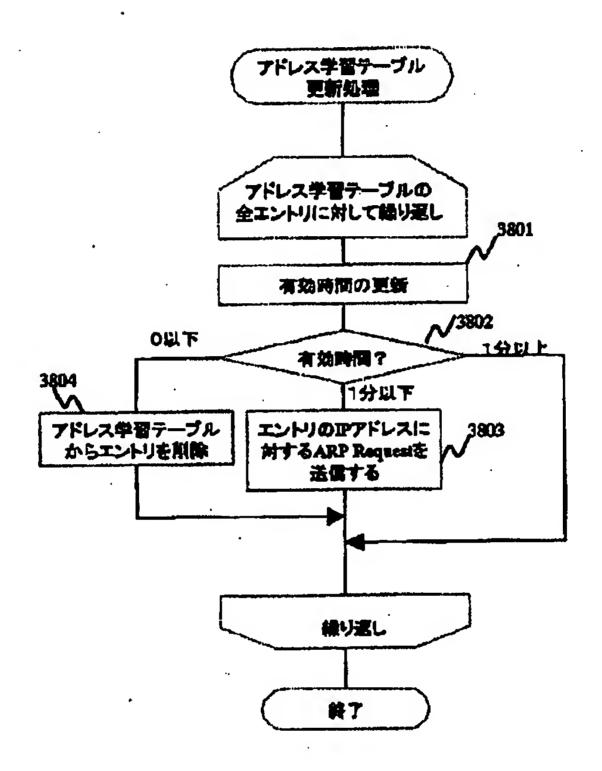


(52)

特開2002-84306

【図38】

図38



フロントページの続き

(51) Int. Cl. ⁷

識別記号

H 0 4 L 12/56

FΙ

テーマコート*(参考)

H O 4 L 12/56

100

100Z

(72) 発明者 野崎 信司

神奈川県衆野市堀山下1番地 株式会社日立製作所エンタープライズサーバ事業部内

(72) 発明者 巽 義行

東京都江東区新砂一丁目6番27号 株式会社日立製作所公共システム事業部内

Fターム(参考) 5KO30 GA15 HA08 HB18 HC14 HD03

HD07 HD10 KA05 KA13 KX24

LB05 LC13 LD20

5K033 AA08 CB01 CB08 CC01 DA01

DA05 DB12 DB19 EA07 EC01

EC04